INFORMATION PRESENTATION SYSTEM AND DEVICE

Publication number: JP2002041347

Publication date:

2002-02-08

Inventor:

KIRIHATA YASUHIRO

Applicant:

HITACHI SOFTWARE ENG

Classification:

- international:

G06F12/14; G06F12/00; G06F15/00; G06F21/20;

G06F21/24; G09C1/00; G06F12/14; G06F12/00;

G06F15/00; G06F21/00; G06F21/20; G09C1/00; (IPC1-

7): G06F12/00; G06F12/14; G06F15/00

- European:

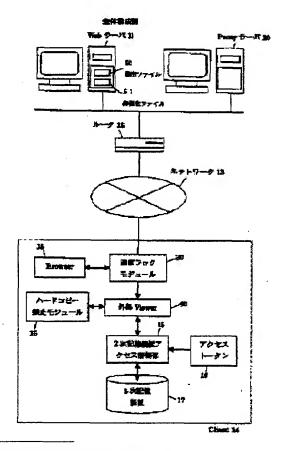
Application number: JP20010062780 20010307

Priority number(s): JP20010062780 20010307; JP20000144304 20000517

Report a data error here

Abstract of JP2002041347

PROBLEM TO BE SOLVED: To enable only a person having an access right via a network to browse confidential information in a data base constructed on the existing Web server similar to a general page without altering the existing Web server and without depending on hardware structure of a device such as a client computer at a requesting origin. SOLUTION: This system is provided with a repeater to accept a transfer request from the device at the requesting origin to presentation object data held by a computer via the network, to authenticate the access right of the device at the requesting origin itself or a user at the requesting origin, to acquire the presentation object data from the computer according to the result of the authentication and to transfer the data to the device at the requesting origin.



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公房番号 特開2002-41347 (P2002-41347A)

(43)公開日 平成14年2月8日(2002.2.8)

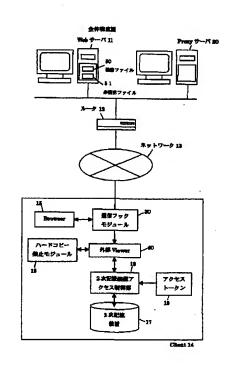
(51) Int.Cl. ⁷	識別記号	FΙ	デーマコート*(参考)
G06F 12/00	5 3 7	G06F 12/00	537A 5B017
	546		546T 5B082
12/14	3 2 0	12/14	320B 5B085
			3 2 0 A
15/00	3 3 0	15/00	330D
		客查請求 未請求	請求項の数27 OL (全 40 頁)
(21)出願番号	特膜2001-62780(P2001-62780)	(71) 出願人 000233055	
		日立ソ	フトウエアエンジニアリング株式会
(22)出顧日	平成13年3月7日(2001.3.7)	社	
		神奈川」	果横浜市中区尾上町6丁目81番地
(31)優先権主張番号	特贖2000-144304(P2000-144304)	(72)発明者 桐畑 』	製格
(32) 優先日	平成12年5月17日(2000.5.17)	神奈川県横浜市中区尾上町6丁目81番地	
(33) 優先権主張国	日本 (JP)	日立ソ	フトウエアエンジニアリング株式会
		社内	
		(74)代理人 1000887	720
		弁理士 小川 眞一	
		Fターム(参考) 5B017 AA07 BA06 CA16	
		5B082 EA11 GB02	
		5B085 AE06 BG07	

(54) 【発明の名称】 情報提供システムおよび装置

(57)【要約】

【課題】 既存のWebサーバ上に構築されたデータベース内の機密情報を、既存のWebサーバを改変することなく、かつクライアントコンピュータなどの要求元装置のハードウェア構成に依存することなく、一般のページと同様にネットワーク経由でアクセス権限を有する者のみに関覧可能にすること。

【解決手段】 ネットワークを介してコンピュータが保持している提供対象データに対する要求元装置からの転送要求を受付け、当該要求元装置自身または要求元ユーザのアクセス権限の認証を行い、その認証結果に応じて前記提供対象データを前記コンピュータから取得し、要求元装置にネットワークを介して転送する中継装置を備える。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 コンピュータが保持している提供対象の データをネットワークを介して要求元装置に転送する情 報提供システムであって、

ネットワークを介して前記コンピュータが保持している 提供対象データに対する要求元装置からの転送要求を受付け、当該要求元装置自身または要求元ユーザのアクセス権限の認証を行い、その認証結果に応じて前記提供対象データを前記コンピュータから取得し、要求元装置にネットワークを介して転送する中継装置を備えることを 10 特徴とする情報提供システム。

【請求項2】 前記コンピュータはアクセス権限の認証を必要とする第1の提供対象データと、認証を必要としない第2の提供対象データとを保持するものであり、前記中継装置は前記第1の提供対象データに対する転送要求受付け時にアクセス権限の認証を行なうことを特徴とする請求項1記載の情報提供システム。

【請求項3】 前記中継装置は、要求元装置に転送する 第1の提供対象データを要求元装置または要求元ユーザ に固有の暗号鍵を用いて暗号化する手段を備えることを 20 特徴とする請求項2記載の情報提供システム。

【請求項4】 前記要求元装置は、前記中継装置から受信した暗号化された第1の提供対象データを自装置または要求元ユーザに固有の暗号鍵に対応した復号鍵で復号する復号処理手段と、復号された第1の提供対象データを出力する第1の出力手段と、中継装置から受信した前記第2の提供対象データを出力する第2の出力手段を備えることを特徴とする請求項3記載の情報提供システ

【請求項5】 前記要求元装置は、前記中継装置から受信したデータに付加されている識別子により第1の提供対象データであるか、第2の提供対象データであるかを判定し、第1の提供対象データである場合に前記第1の出力手段を起動する手段と、第1の出力手段が正常に起動できなければ中継装置から受信した第1の提供対象データを削除する手段とを備えることを特徴とする請求項4記載の情報提供システム。

【請求項6】 前記要求元装置は、自装置固有の情報を元に自装置固有の鍵情報を生成する手段と、該手段によって生成された鍵情報および要求元ユーザ固有の暗号鍵 40のいずれか一方または両方を用いて前記第1の提供対象データを暗号化して2次記憶装置に保管する手段とを備えることを特徴とする請求項4または5記載の情報提供システム。

【請求項7】 前記要求元装置は、前記第1の出力手段 に出力された第1の提供対象データのハードコピーを禁止する手段を備えることを特徴とする請求項 $4\sim6$ のいずれか一項に記載の情報提供システム。

【請求項8】 前記要求元装置は、要求元装置内のアブリケーションから前記2次記憶装置への入出力を監視

し、前記第1の出力手段を介在しない第1の提供対象データに対するアクセスを禁止する2次記憶アクセス制御 手段とを備えることを特徴とする請求項7記載の情報提供システム。

【請求項9】 前記要求元装置は、前記ハードコピーを 禁止する手段及び前記2次記憶アクセス制御手段が共に 正常に動作していない限り前記第1の出力手段を起動さ せない手段を備えることを特徴とする請求項8記載の情 報提供システム。

【請求項10】 前記中継装置および要求元装置は、要求元装置のユーザのアクセス権限の認証を行なうためのアクセス権限判定用情報を記憶した第1の記憶手段をそれぞれ備えることを特徴とする請求項6記載の情報提供システム。

【請求項11】 前記要求元装置は、前記2次記憶装置 に保管された第1の提供対象データへのアクセスの都度 または所定の時期に、前記中継装置内の前記第1の記憶 手段に記憶されたアクセス権限判定用情報を取得し、自 装置内の第1の記憶手段に記憶されているアクセス権限 判定用情報を最新バージョンに更新する手段とを備え、 更新されたアクセス権限判定用情報により、前記2次記 憶装置に保管された第1の提供対象データへのアクセス 権限の有無を判定することを特徴とする請求項10記載 の情報提供システム。

【請求項12】 前記中継装置は、要求元装置からの転送要求に付加されている要求元装置識別情報によってアクセス権限の認証を行なうことを特徴とする請求項1~9のいずれか一項に記載の情報提供システム。

【請求項13】 前記中継装置は、要求元装置からユーザ識別情報を取得してアクセス権限の認証を行なうことを特徴とする請求項1~9のいずれか一項に記載の情報提供システム。

【請求項14】 前記中継装置は、要求元ユーザのデジタルコンテンツへのアクセスに際して、アクセスに対する課金のためのアクセス記録を採取する手段を備えることを特徴とする請求項1~13のいずれか一項に記載の情報提供システム。

【請求項15】 前記中継装置は、要求元装置に転送するデジタルコンテンツを要求元ユーザの機密情報を元に 生成された固有の鍵を用いて暗号化する手段を備えることを特徴とする請求項2記載の情報提供システム。

【請求項16】 前記要求元装置は、前記中継装置から 受信した暗号化されたデジタルコンテンツを要求元ユー ザの機密情報を元に生成された固有の鍵で復号する復号 処理手段と、復号されたデジタルコンテンツデータを出 力する手段と、出力された前記デジタルコンテンツのハ ードコピーを禁止する手段を備えることを特徴とする請 求項15記載の情報提供システム。

【請求項17】 前記要求元装置は、デジタルコンテン 50 ツを要求元ユーザの機密情報を元に生成された固有の鍵

を用いて暗号化して2次記憶装置に保管する手段を備えることを特徴とする請求項16記載の情報提供システム。

【請求項18】 コンピュータが保持している提供対象 のデータをネットワークを介して要求元装置に転送する 装置であって、

ネットワークを介して前記コンピュータが保持している 提供対象データに対する要求元装置からの転送要求を受 付け、当該要求元装置またはユーザのアクセス権限の認 証を行なう手段と、アクセス権限の認配結果に応じて前 10 記提供対象データを前記コンピュータから取得し、要求 元装置にネットワークを介して転送する手段を備えることを特徴とする情報提供中継装置。

【請求項19】 要求元装置に転送する第1の提供対象 データを要求元装置または要求元ユーザに固有の暗号鍵 を用いて暗号化する手段を備えることを特徴とする請求 項18記載の情報提供中継装置。

【請求項20】 要求元装置に転送するデジタルコンテンツを要求元ユーザの機密情報を元に生成された固有の鍵を用いて暗号化する手段を備えることを特徴とする請 20 求項18記載の情報提供中継装置。

【請求項21】 ネットワーク上のコンピュータが保持 しているデータに対するアクセス権限の認証を行なう中 継装置を介してアクセスし、出力する情報処理装置であ って

アクセス権限の認証を必要とする第1の提供対象データを出力する第1の出力手段と、アクセス権限の認証を必要としない第2の提供対象データを出力する第2の出力手段と、アクセス対象のデータの転送要求を前記中継装置に送信する手段と、前記中継装置におけるアクセス権限の認証結果に応じて当該中継装置を介してアクセス対象のデータを受信する手段と、受信したデータが前記第1の提供対象データであれば前記第1の出力手段を起動して出力させる手段とを備えることを特徴とする情報処理装置。

【請求項22】 前記第1の提供対象データが要求元装置または要求元ユーザに固有の暗号鍵を用いて暗号化されたものであり、該暗号化された第1の提供対象データを復号した後に前記第1の出力手段に出力させる復号処理手段を備えることを特徴とする請求項21記載の情報処理装置。

【請求項23】 前記第1の提供対象データがデジタルコンテンツを要求元ユーザの機密情報を元に生成された固有の鍵で暗号化したものであり、該暗号化された第1の提供対象データを復号した後に前記第1の出力手段に出力させる復号処理手段を備えることを特徴とする請求項21記載の情報処理装置。

【請求項24】 前記暗号化された第1の提供対象データを保管する2次記憶装置と、前記第1の出力手段に出力された第1の提供対象データのハードコピーを禁止す

る手段と、自装置内のアプリケーションから前記2次記 憶装置への入出力を監視し、前記第1の出力手段を介在

しない第1の提供対象データに対するアクセスを禁止する2次記憶アクセス制御手段とを備えることを特徴とする請求項23記載の情報処理装置。

【請求項25】 前記ハードコピーを禁止する手段及び 前記2次記憶アクセス制御手段が共に正常に動作してい ない限り前記第1の出力手段を起動させない手段を備え ることを特徴とする請求項24記載の情報処理装置。

【請求項26】 自装置固有の情報を元に自装置固有の鍵情報を生成する手段と、該手段によって生成された鍵情報および要求元ユーザ固有の暗号鍵のいずれか一方または両方を用いて前記第1の提供対象データを暗号化して前記2次記憶装置に保管する手段とを備えることを特徴とする請求項24記載の情報処理装置。

【請求項27】 要求元ユーザの機密情報を元に生成された固有の鍵を用いて前記第1の提供対象データを暗号化して2次記憶装置に保管する手段を備えることを特徴とする請求項24記載の情報処理装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する分野】本発明は、ネットワーク上に配置されたコンピュータ、例えばWebサーバ上に保管された情報をクライアントコンピュータなどの端末装置からの要求に応じて転送(または配布)し、ユーザの閲覧に供する情報提供システムに係り、特に、機密情報を正当なアクセス権限を有する者以外に漏洩することなく閲覧可能にする情報提供システムおよび装置に関するものである。

[0002]

30

【従来の技術】インターネットの需要が高まるにしたが い、インターネット上で送受信される情報を保護する必 要性が要求されている。例えば、一般企業等において、 顧客情報や人事管理情報などの機密情報を蓄積したデー タベースをWebサーバ上に構築し、社内の特別の権限を付 与された者のみが自由に閲覧できるようにするシステム をインターネットの利用により容易に実現することがで きる。しかしながら、インターネットでは回線を盗聴し たり、機密情報の蓄積されたデータベースに不正にアク セスすることにより、機密情報が盗まれる恐れがある。 また、機密情報にアクセスすることを許された特権のあ る人物が機密情報にアクセスしてその機密情報をコピー し、第3者に漏洩してしまう事件も発生している。との ようなことから、インターネット上のWebサーバ等に蓄 積された機密情報を正当なアクセス権限を有する者以外 に漏洩することなく閲覧可能にするシステムの実現が強 く望まれている。

【0003】従来、機密情報を管理し漏洩を防止するシステムとして、例えば特開平11-328120号公報に記載のものが知られている。特開平11-32812

0号公報に記載のものは、端末装置の入出力機器の構成 や利用者等のデータによって、機密情報の格納されたデ ータベースへのアクセス権を予め設定し、データベース 内の機密情報の漏洩を防ぐためのネットワークシステム である。

【0004】具体的に図40を用いて説明すると、ホストコンピュータA02は端末装置A05からの通信要求を受けると、照合部A09にて利用者識別子記憶部A08に登録されている利用者識別子との照合を行なう。照合結果が一致すると、端末装置A05からハードウェア構成情報を要求する。端末装置A05からハードウェア構成情報を受信すると、照合部A09にて端末構成情報記憶部A10に記憶されているハードウェア構成情報と照合を行い、照合結果が一致すると、端末装置A05のデータベースA11、A12へのアクセス権の有無を判定部A13に行なわせる。判定部A13から判定結果を受けた制御部A15は以後、端末装置A05にアクセス権の有るデータベースの使用を許可するというシステムである。

【0005】一方、デジタルコンテンツに課金して、利 用者に配信するサービスはすでにWeb上で試みられてい る。例えば、利用者がWebブラウザを使用してバーチャ ルモール等のデジタルコンテンツ配信ページにアクセス し、バーチャルモールに置かれたデジタルコンテンツ を、Webブラウザを使用してダウンロードする方式があ る。この方式では、利用者は予めデジタルコンテンツ配 信を行っているサイトの管理会社にデジタルコンテンツ 配信サービスを受けるための登録を行なう。登録はクレ ジットカード等の情報を使用してWeb上で行なう方法 や、申請書を郵送で送付する方法などがある。登録が済 むと、サイトの管理会社からデジタルコンテンツにアク セスするためのIDとパスワードが発行される。デジタ ルコンテンツはWebサーバに保管されており、デジタル コンテンツにアクセスするためにはProxyサーバ経由で アクセスしなければならない。アクセス時に、利用者は I DとパスワードによりProxyサーバで認証され、認証 が成功すれば利用者はデジタルコンテンツにアクセスで きる。

【0006】しかしながら、との方式における重大な問題点として、利用者によるデジタルコンテンツの不正な 40 二次利用・再配布が考えられる。すなわち、Webブラウザでダウンロードしたデジタルコンテンツをファイルとして保存し、そのファイルをホームページに掲載する、もしくはFTPやメール等を利用して配布する等の行為である。とのような行為により、コンテンツ料金を支払っていないにも拘わらず、そのデジタルコンテンツを使用できるユーザが現れ、デジタルコンテンツの課金サービスが成立しない。

[0007] この問題点に対する解決策として、デジタルコンテンツに電子透かしを入れる方法が考えられる。

例えば画像コンテンツの場合、画像データに独自のロゴを埋め込む可視の電子透かしや、輝度の変化を利用して画像データに目立たない形で情報を埋め込む不可視の電子透かしなどがある。また、コンテンツの利用条件に違反した二次利用や不正な再配布を防止する従来技術として、特願平10-190343号には、電子透かしの著作物への埋め込みとその検出についての技術が開示され

[0008]

ている。

10 【発明が解決しようとする課題】しかしながら、上記の特開平11-328120号公報に記載のものは、一般のWebサーバ11上に構築されたデータベース対して適用する場合、既存のWebサーバを改変せねばならず、現在運用されている一般的なWebサーバ上のデータベースに適用するには手間がかかるという問題がある。また、Webサーバには、通常、機密情報以外に一般に閲覧するページも存在しており、こうした一般のページの閲覧に対応できない。さらに、ハードウェア構成により機密ファイルのダウンロードを許可する仕組みであるため、適切なハードウェア条件を満たしていなければ、機密ファイルを閲覧することができず、閲覧した機密情報データを一時的に端末に保持しておく機構もない。

【0009】一方、上述の電子透かしによるデジタルコ ンテンツの二次利用・再配布を防止する方式にはいくつ かの課題がある。まず、透かしを除去して配信する可能 性がある。可視の電子透かしの場合にはこの脅威に対す る解決策はなく、あくまで抑止効果を期待しているに過 ぎないといえる。不可視な電子透かしについては、透か しの除去は困難であるが、一般的に画像データの回転処 理や部分的な切り取り等の加工処理に対して弱いとされ ており、そのような加工処理により電子透かしが検出で きなくなったという例も報告されている。また、不正な 二次利用・再配布を摘発するために、インターネット上 にある画像データに透かしがあるかどうかを検出する必 要があるが、検出するための有効な方法が確立されてい ない。さらに、記録媒体に記録して、オフラインでデジ タルコンテンツを配布する場合に対しては、透かしの効 果はまったく期待できない。従って、電子透かしを利用 した二次配信の防止は抑止効果を期待した消極的な方法 であると言える。

【0010】本発明の第1の目的は、既存のWebサーバ上に構築されたデータベース内の機密情報を、既存のWebサーバを改変することなく、かつクライアントコンピュータなどの要求元装置(または端末)のハードウェア構成に依存することなく、一般のページと同様にネットワーク経由でアクセス権限を有する者のみに閲覧可能にすることができる情報提供システムおよび装置を提供することにある。

【0011】本発明の第2の目的は、閲覧した機密情報 50 を第3者に漏洩しないように要求元装置内に保存・管理

することができる情報提供システムおよび装置を提供することにある。本発明の第3の目的は、デジタルコンテンツをダウンロードした利用者がダウンロードに使用したマシンでしかデジタルコンテンツを利用できず、ダウンロードしたデジタルコンテンツの不正な二次利用・再配布を防止することができる情報提供システムおよび装置を提供することにある。

[0012]

【課題を解決するための手段】上記の第1の目的を達成 するために、本発明は、ネットワークを介してコンピュ ータ(例えばWebサーバ)が保持している提供対象デー タに対する要求元装置(例えばクライアントコンピュー タ)からの転送要求を受付け、当該要求元装置自身また は要求元ユーザのアクセス権限の認証を行い、その認証 結果に応じて前記提供対象データを前記コンピュータか ら取得し、要求元装置にネットワークを介して転送する 中継装置を備えることを特徴とする。また、前記コンピ ュータはアクセス権限の認証を必要とする第1の提供対 象データと認証を必要としない第2の提供対象データと を保持するものであり、前記中継装置は前記第1の提供 対象データに対する転送要求受付け時にアクセス権限の 認証を行なうことを特徴とする。また、前記中継装置 は、要求元装置に転送する第1の提供対象データを要求 元装置または要求元ユーザに固有の暗号鍵を用いて暗号 化する手段を備えることを特徴とする。また、前記要求 元装置は、前記中継装置から受信した暗号化された第1 の提供対象データを自装置または要求元ユーザに固有の 暗号鍵に対応した復号鍵で復号する復号処理手段と、復 号された第1の提供対象データを表示する第1の表示手 段と、中継装置から受信した前記第2の提供対象データ を表示する第2の表示手段を備えることを特徴とする。 また、前記要求元装置は、前記中継装置から受信したデ ータに付加されている識別子により第1の提供対象デー タであるか、第2の提供対象データであるかを判定し、 第1の提供対象データである場合に前記第1の表示手段 を起動する手段と、第1の表示手段が正常に起動できな ければ中継装置から受信した第1の提供対象データを削 除する手段とを備えることを特徴とする。

【0013】上記第2の目的を達成するために、前記要求元装置は、自装置固有の情報を元に自装置固有の鍵情報を生成する手段と、該手段によって生成された鍵情報を生成する手段と、該手段によって生成された鍵情報を生成する手段と、該手段によって生成された鍵情報を出てする手段とを開発して2次記憶装置に保管する手段とを備えることを特徴とする。また、前記要求元装置は、前記第1の出力手段に出力された第1の提供対象データのハードコピーを禁止する手段を備えることを特徴とする。また、前記要求元装置は、要求元装置内のアブリケーションから前記2次記で装置への入出力を監視し、前記第1の出力手段を介在しない第1の提供対象データに対するアクセスを禁止する。ことを特徴とする。ことを特徴とする。ことを特徴とする。ことを特徴とする。ことを特徴とする。

る2次記憶アクセス制御手段とを備えることを特徴とす る。また、前記要求元装置は、前記ハードコピーを禁止 する手段及び前記2次記憶アクセス制御手段が共に正常 に動作していない限り前記第1の出力手段を起動させな い手段を備えることを特徴とする。また、前記中継装置 および要求元装置は、要求元装置のユーザのアクセス権 限の認証を行なうためのアクセス権限判定用情報を記憶 した第1の記憶手段をそれぞれ備えることを特徴とす る。また、前記要求元装置は、前記2次記憶装置に保管 された第1の提供対象データへのアクセスの都度または 所定の時期に、前記中継装置内の前記第1の記憶手段に 記憶されたアクセス権限判定用情報を取得し、自装置内 の第1の記憶手段に記憶されているアクセス権限判定用 情報を最新バージョンに更新する手段とを備え、更新さ れたアクセス権限判定用情報により、前記2次記憶装置 に保管された第1の提供対象データへのアクセス権限の 有無を判定することを特徴とする。また、前記中継装置 は、要求元装置からユーザ識別情報を取得してアクセス 権限の認証を行なうことを特徴とする。また、前記中継 装置は、要求元装置に転送するデジタルコンテンツを要 求元ユーザの機密情報を元に生成された固有の鍵を用い て暗号化する手段を備えることを特徴とする。また、前 記要求元装置は、前記中継装置から受信した暗号化され たデジタルコンテンツを要求元ユーザの機密情報を元に 生成された固有の鍵で復号する復号処理手段と、復号さ れたデジタルコンテンツデータを出力する手段と、出力 された前記デジタルコンテンツのハードコピーを禁止す る手段を備えることを特徴とする。また、前記要求元装 置は、デジタルコンテンツを要求元ユーザの機密情報を 元に生成された固有の鍵を用いて暗号化して2次記憶装 置に保管する手段を備えることを特徴とする。

【0014】上記第3の目的を達成するために、本発明 における要求元装置は、自装置固有の情報を元に自装置 固有の鍵情報を生成する手段と、該手段によって生成さ れた鍵情報および要求元ユーザ固有の暗号鍵のいずれか 一方または両方を用いて前記第1の提供対象データを暗 号化して2次記憶装置に保管する手段とを備えることを 特徴とする。また、前記中継装置は、要求元装置に転送 するデジタルコンテンツを要求元ユーザの機密情報を元 に生成された固有の鍵を用いて暗号化する手段を備える ことを特徴とする。また、前記要求元装置は、前記中継 装置から受信した暗号化されたデジタルコンテンツを要 求元ユーザの機密情報を元に生成された固有の鍵で復号 する復号処理手段と、復号されたデジタルコンテンツデ ータを出力する手段と、出力された前記デジタルコンテ ンツのハードコピーを禁止する手段を備えることを特徴 とする。また、前記要求元装置は、デジタルコンテンツ を要求元ユーザの機密情報を元に生成された固有の鍵を 用いて暗号化して2次記憶装置に保管する手段を備える

40

【0015】本発明の情報提供中継装置は、ネットワー クを介して前記コンピュータが保持している提供対象デ ータに対する要求元装置からの転送要求を受付け、当該 要求元装置またはユーザのアクセス権限の認証を行なう 手段と、アクセス権限の認証結果に応じて前記提供対象 データを前記コンピュータから取得し、要求元装置にネ ットワークを介して転送する手段を備えることを特徴と する。また、要求元装置に転送する第1の提供対象デー タを要求元装置または要求元ユーザに固有の暗号鍵を用 いて暗号化する手段を備えることを特徴とする。また、 要求元装置に転送するデジタルコンテンツを要求元ユー ザの機密情報を元に生成された固有の鍵を用いて暗号化 する手段を備えることを特徴とする。

【0016】また、要求元装置を構成する情報処理装置 は、アクセス権限の認証を必要とする第1の提供対象デ ータを出力する第1の出力手段と、アクセス権限の認証 を必要としない第2の提供対象データを出力する第2の 出力手段と、アクセス対象のデータの転送要求を前記中 継装置に送信する手段と、前記中継装置におけるアクセ ス権限の認証結果に応じて当該中継装置を介してアクセ ス対象のデータを受信する手段と、受信したデータが前 記第1の提供対象データであれば前記第1の出力手段を 起動して出力させる手段とを備えることを特徴とする。 また、前記第1の提供対象データが要求元装置または要 求元ユーザに固有の暗号鍵を用いて暗号化されたもので あり、該暗号化された第1の提供対象データを復号した 後に前記第1の出力手段に出力させる復号処理手段を備 えることを特徴とする。また、前記第1の提供対象デー タがデジタルコンテンツを要求元ユーザの機密情報を元 に生成された固有の鍵で暗号化したものであり、該暗号 化された第1の提供対象データを復号した後に前記第1 の出力手段に出力させる復号処理手段を備えることを特 徴とする。また、前記暗号化された第1の提供対象デー タを保管する2次記憶装置と、前記第1の出力手段に出 力された第1の提供対象データのハードコピーを禁止す る手段と、自装置内のアプリケーションから前記2次記 憶装置への入出力を監視し、前記第1の出力手段を介在 しない第1の提供対象データに対するアクセスを禁止す る2次記憶アクセス制御手段とを備えることを特徴とす る。また、前記ハードコピーを禁止する手段及び前記2 次記憶アクセス制御手段が共に正常に動作していない限 り前記第1の出力手段を起動させない手段を備えること を特徴とする。また、自装置固有の情報を元に自装置固 有の鍵情報を生成する手段と、該手段によって生成され た鍵情報および要求元ユーザ固有の暗号鍵のいずれか一 方または両方を用いて前記第1の提供対象データを暗号 化して前記2次記憶装置に保管する手段とを備えること を特徴とする。また、要求元ユーザの機密情報を元に生 成された固有の鍵を用いて前記第1の提供対象データを 暗号化して2次記憶装置に保管する手段を備えることを 50 る。Browser15は、Webサーバ11からダウンロードし

特徴とする。

[0017]

【発明の実施の形態】以下、本発明を実施する場合の一 形態を図面を参照して具体的に説明する。図1は、本発 明の情報提供システムの第1の実施形態を示す全体構成 図であり、大別すると、Webサーバ11、ルータ12、ネ ットワーク13、クライアントコンピュータ(以下、Cli entと略記) 14 およびProxyサーバ20で構成されてい る。Client 1 4 は、Browser 1 5、ハードコピー禁止モ ジュール16、2次記憶装置17、2次記憶装置アクセ ス制御部18、アクセストークン19、通信フックモジ ュール30、外部Viewer40を備えている。

10

【0018】Webサーバ11は、アクセス権限の認証を 必要とする機密ファイル(第1の提供対象データ)50 とアクセス権限の認証を必要としない非機密ファイル (第2の提供対象データ)51を保管している。このWe bサーバ11とProxyサーバ20は、同じセグメント上に 配され、ルータ12によってネットワーク13から隔離 されている。従って、機密ファイル50へのアクセスを 行なうためには、必ずProxyサーバ20を経由しなけれ ばならない。Client14が機密ファイル50にアクセス したとき、機密ファイル50は一旦Proxyサーバ20に ダウンロードされ、Client 1 4 Cとに用意された共通鍵 を用いて動的に暗号化される。

【0019】Webサーバ11上には機密ファイル50を 予め暗号化して保管しておく必要はない。暗号化された 機密ファイル50はClient14に送信され、通信フック モジュールにおいて復号された後、専用の外部Viewer (第1の表示手段) 40 に表示される。Client 14内で は、ユーザごとに設けられたフォルダに、対応するユー ザでシステムにログインし、専用の外部Viewer40でし かアクセスできないようなアクセス制御をOSレベルで 行なうようになっている。従って、ユーザごとに機密フ ァイルの管理が行なえる機構を備えたシステムであると

【0020】次に、各構成要素について説明する。Web サーバ11はHTTPプロトコルもしくはFTPプロト コル等によってClient 1 4よりProxyサーバ20経由で 送られるファイルのダウンロード要求を処理し、Client 14にファイルを転送する機能を有するものであり、同 時にユーザ認証も行なう。ルータ12は、IPパケット の宛先IPアドレスによるフィルタリングを行ってお り、Proxvサーバ20へ送信されるIPパケットのみ通 過させるように設定されている。従って、Webサーバ1 1へのアクセスは、すべてProxyサーバ20を介して行 われる。Proxyサーバ20はClient14からのアクセス を解析し、機密ファイル50へのアクセスの場合にはダ ウンロードした機密ファイル50をClient14ごとに用 意された共通鍵を用いて暗号化し、Client14に転送す

たファイル、又はプログラムを表示、ないしは実行する ためのアプリケーションであり、機密ファイル50以外 の一般のファイル51を閲覧する際に使用する。

77

【0021】通信フックモジュール30は、Proxyサー バ20にClient14を認証させるためのClientマシン識 別子を付加してファイルのGETリクエストを送信し、 ダウンロードされた暗号化された機密ファイル50を復 号する。外部Viewer40は、機密ファイル50がダウン ロードされてきた際に通信フックモジュール30によっ て起動され、復号された機密ファイル50を表示し、2 次記憶装置17に保存したり、読み出す処理を行なう。 とこで、外部Viewer40は表示データのコピー機能(マ ウスカーソルによる選択、もしくはDrag&Dropによるコ ピー)を実装しない。ハードコピー禁止モジュール16 は、外部Viewer40が起動されると同時に起動され、終 了すると同時に終了するモジュールであり、システムコ ールをフックする機能を利用することにより(例えばWi ndows NTではWin32 Hooksを利用)、ハードコピーを禁 止する機能を有する。

【0022】2次記憶装置アクセス制御部18は、OS の起動時にロードされるモジュールであり、アプリケー ションが2次記憶装置17にアクセスする際に出される 入出力要求を途中で捕獲し解析し、アクセス要求ファイ ル、アクセス要求アプリケーションを確定し、特定のフ ォルダ内のファイルに対するアクセスの場合には外部Vi ewer40のみにしかアクセスできないように制限を加え る。フォルダは機密ファイル閲覧者ごとに用意されてお り、2次記憶装置アクセス制御部18はアクセストーク ン19を調べることにより、ユーザアカウントごとにも 各フォルダに対してアクセス制限をかける機能を有す る。アクセストークン19は、ユーザがClient14にロ グインした時点でOS内部に生成されるオブジェクトで あり、OSにおけるユーザのログイン情報を管理し、O Sの機能として持つファイルへのユーザごとのアクセス 制限のためにも使用される。

【0023】図2は、本発明におけるProxyサーバ20のブロック構成図である。Proxyサーバ20は、Client 14とProxyサーバ20間の通信を司るClientーProxy間通信制御部21と、Webサーバ11上に保管されている機密ファイル50のURLが登録されている機密ファイルURL登録部22と、通信フックモジュール30を有するClient14を認証するためのClientマシン識別子が格納されたClientマシン識別子データベース23と、Client14から送信されたデータを解析して、機密ファイル50へのアクセスかどうかを判定するProxy内受信データ解析部24と、Client14から送られたデータ内にClientマシン認証部25と、Webサーバ11とProxyサーバ20間の通信を司るWebーProxy間通信制御部26と、Proxyサーバ20からClient14への送信ファイルが機密ファイルが機密ファイルが機密ファイルが機密ファイルが機密ファイルが機密ファイルが機密ファイルが機密ファイルが機密ファイルが機密ファイルが機密ファイルが機密ファイルが機密ファイルが機容ファイルが機容ファイルが機容ファイルが機密ファイルが

ル50を暗号化したものであることをClient14に知らせるために識別子を付加する機密ファイル識別子付加部27と、Webサーバ11からダウンロードした機密ファイル50を暗号化する機密ファイル暗号化部28と、暗号化のためにClient14ごとに用意された共通鍵を管理する共通鍵データベース29で構成されている。

【0024】図3は、Client14内に設けた通信フック モジュール30のブロック構成図である。図3におい て、Proxy-通信フックモジュール間通信制御部31 は、Proxvサーバ20と通信フックモジュール30との 間の通信を司る部分である。機密ファイル識別子格納部 32は、Proxyサーバ20において、機密ファイル50 に付加された機密ファイル識別子を照合するために、予 め識別子のコピーを格納しておく部分である。また、受 信データ解析部35は、通信フックモジュール30が受 信したデータを解析し、データ内に暗号化された機密フ ァイル50であることを示す機密ファイル識別子が存在 するか否かを確認するものであり、機密ファイル識別子 が存在すれば、受信データ解析部35は受信データを暗 20 号化ファイル復号部33に渡し、機密ファイル識別子が 存在しなければ、受信データを内部アプリケーションー 通信フックモジュール間通信制御部37に渡す。

【0025】暗号化ファイル復号部33は、共通鍵格納部34に格納されているClient14固有の共通鍵を用いて、暗号化された機密ファイル50を復号する。送信データ解析部36は、GETリクエストの送信先URLを調べて、Proxyサーバ20への送信の場合はClientマシン識別子付加部38に送信データを渡す。Clientマシン識別子付加部38は、送信データに各Client14固有のClientマシン識別子を付加する。外部Viewer起動処理部39は、暗号化ファイル復号部33より要請を受けて、外部Viewer40を起動し、起動できたかどうかを暗号化ファイル復号部33に知らせる。

【0026】図4はClient14内に設けた外部Viewer40のブロック構成図である。図4において、通信フックモジュールーViewer間通信制御部41は、通信フックモジュール30と外部Viewer40との間の通信を司るものである。機密ファイル表示部42は、機密ファイルキャッシュ部43にキャッシュされた機密ファイル50を一時的に保存しておく所である。機密ファイルキャッシュ部43は外部Viewer40に転送された機密ファイルアクセス・保存処理部44は、機密ファイルキャッシュ部43にキャッシュされている機密ファイル50を2次記憶装置17内に保存したり、2次記憶装置17内に保存されている機密ファイル50を2次記憶装置17内に保存したり、2次記憶装置17内に保存されている機密ファイル50にアクセスしたりする。

【0027】外部Viewer起動判定部47は、ハードコピー禁止モジュール起動処理部45、及び2次記憶装置アクセス制御部起動処理部46にアクセスして、ハードコ50ピー禁止モジュール16を起動、また2次記憶装置アク

セス制御部18が起動しているか否かの確認を行い、通 信フックモジュール30に通知する。

【0028】次に、本実施形態における各モジュール間 の処理の流れや関連を説明する。図5はProxyサーバ2 0における処理のフローチャートを示したものである。 Proxyサーバ20は、Client14からのアクセスがある と(ステップ501)、Proxy内受信データ解析部24 で受信したデータの解析を行い、アクセス要求ファイル のURLやClientマシン識別子の有無等を調べる(ステ ップ502)。そしてアクセス要求ファイルのURLと 10 機密ファイルURL登録部22にある機密ファイルUR しのデータをもとに、機密ファイル50へのアクセス要 求であるかどうか調べる(ステップ503)。機密ファ イル50へのアクセスでない場合、受信データにClient マシン識別子があればそれを除去し、なければそのまま の状態で、Webサーバ11に転送する。

【0029】Webサーバ11では、ユーザ認証が行わ れ、認証が通ればWebサーバ11から非機密ファイル5 1がダウンロードされる(ステップ511)。その後、 ダウンロードした非機密ファイル51をそのままClient 20 14に転送する(ステップ512)。

【0030】アクセス権限の認証を必要とする機密ファ イル50へのアクセスである場合、Clientマシン識別子 が検出されていれば、Proxy内受信データ解析部24は そのClientマシン識別子をClientマシン認証部25に渡 し、Clientマシン認証部25においてClientマシン識別 子データベース23をもとにClientマシン認証を行なう (ステップ504)。Clientマシン識別子がClient14 からの受信データに付加されていなければ、本発明のシ ステムにおける正当なClientl 4 からのアクセスでない 30 と判断して、機密ファイル50へのアクセスを拒否す る。また、Clientマシン認証部25においてClientマシ ンが認証されない場合も同様に機密ファイル50へのア クセスを拒否する(ステップ506)。

【0031】Clientマシン識別子が照合され、アクセス 要求を行ったClientl 4がClientマシン識別子データベ ース23に予め登録されている正当なClientマシンであ ると認証された場合、Clientマシン認証部25から通知 を受けたProxy内受信データ解析部24は、Clientマシ ン識別子を除去した受信データをWebサーバ11に転送 し、Webサーバ11から該当する機密ファイル50をダ ウンロードする(ステップ507)。

【0032】この後、機密ファイル暗号化部28にて、 ダウンロードした機密ファイル50を共通鍵データベー ス29にあるClient14に対応した共通鍵を用いて暗号 化し(ステップ508)、さらに機密ファイル識別子付 加部27にて暗号化された機密ファイルに機密ファイル 識別子を付加した後(ステップ509)、その暗号化さ れ、かつ識別子の付加された機密ファイルをClient14

ース29内のClient14に対応した共通鍵を検索すると きは、Clientマシン認証部25から得たClient14の認 証結果をもとに行なう。共通鍵データベース29内の共 通鍵とClientマシン識別子とは1対1に対応付けられて いる。

【0033】図6は、Client14内の通信フックモジュ ール30におけるデータ送信時の一連の処理を記述した フローチャートである。まず、Browser I 5 からネット ワーク13ヘデータが送信された場合、内部アプリケー ション-通信フックモジュール間通信制御部37にてそ のデータを受信し(ステップ601)、送信データ解析 部36で送信データを解析し、送信先がProxyサーバ2 Oであるかどうかを調べる(ステップ602)。Proxy サーバ20への送信でなければ、送信データをネットワ ーク13にそのまま転送する(ステップ604)。Prox yサーバ20への送信であれば、Clientマシン識別子付 加部38において送信データにClientマシン識別子を付 加した後(ステップ605)、Proxyサーバ20に送信 データを転送する(ステップ606)。

【0034】図7は、通信フックモジュール30におい て、データ受信時における処理のフローチャートであ る。通信フックモジュール30は、Proxy-通信フック モジュール間通信制御部31でネットワーク13からCI ient14に送られてきたデータを受信したならば(ステ ップ701)、受信データ解析部35で受信データに機 密ファイル識別子があるかないかを解析する(ステップ 702、703)。受信データから機密ファイル識別子 が検出されなかった場合、そのままBrowser I 5 に受信 データを転送する(ステップ709)。しかし、機密フ ァイル識別子が検出された場合、暗号化ファイル復号部 33にて、機密ファイル識別子を除去し、共通鍵格納部 34に格納されているClientl4に固有の共通鍵を用い て暗号化された機密ファイル50を復号する(ステップ 704)。そして外部Viewer40起動処理部39により 外部Viewer40が起動していなければ起動させ、外部Vi ewer40が正常に起動したかどうか確認させる(ステッ プ705、706)。外部Viewer40の起動を試みたの に起動していなければ受信データを削除する(ステップ 707)。外部Viewer40が正常に起動していれば、復 40 号された機密ファイル50のデータを外部Viewer40に 転送して表示させる(ステップ708)。

【0035】図8は、2次記憶装置アクセス制御部18 における機密ファイルアクセス時の処理のフローチャー トである。2次記憶装置17にはユーザCとに用意され た機密ファイル保存用の特別なフォルダがあるとする。 このフォルダは各ユーザのアカウントと一緒に2次記憶 装置アクセス制御部18に登録されているものであり、 この登録データをもとに2次記憶装置アクセス制御部1 8は、Client14にログインしているユーザがこのフォ に転送する(ステップ510)。なお、共通鍵データベ 50 ルダにアクセスできるかどうかを判定する。Client14

内のアプリケーションから、2次記憶装置17の特定のフォルダに保存された機密ファイル50へのI/Oアクセス要求があったとき、機密ファイル50へのI/Oアクセス要求がシステム内部で出され、2次記憶装置17に送られるが、2次記憶装置アクセス制御部18はそのI/Oアクセス要求を途中でフックし、その内容を解析する(ステップ801)。との解析により、I/Oアクセス要求を行っているアプリケーションとアクセス要求フォルダを調べる。2次記憶装置アクセス制御部18はアクセストークン19にアクセスし、ログインユーザ情報を取得する(ステップ802)。

【0036】アクセス要求アプリケーションが外部View er4 0 であるかどうか、アクセス要求対象のフォルダが ログインユーザに対応しているかどうかを判定し、アク セス要求対象のフォルダ内の機密ファイルへアクセスし てよいかどうかを判定する。アクセス要求対象のフォル ダがログインユーザに対応しているかどうかは、予め2 次記憶装置アクセス制御部18にある、機密ファイル保 存用フォルダへのパスとそのフォルダにアクセス可能な ユーザのユーザアカウントの対データが登録されている 20 データベース(図示せず)を検索することで判定する (ステップ803)。アクセス可能であるならば、機密 ファイル50へのアクセスを許可して1/0アクセス要 求を2次記憶装置17のデバイスドライバに渡す(ステ ップ805)。アクセス不可能の判定が出たならば、機 密ファイル50へのアクセスを禁止する(ステップ80 6).

【0037】なお、2次記憶装置17に格納された機密ファイル50へのアクセスの判定条件は、アクセス要求しているアプリケーションが外部Viewer40であり、か30つアクセス要求対象の機密ファイル格納フォルダがログインユーザに対応している場合にのみアクセスを許すものとする。すなわち、機密ファイル格納フォルダがログインユーザに対応している場合であっても、外部Viewer40が起動していない状態では、2次記憶装置17に格納された機密ファイル50へのアクセスは許可しない。また、外部Viewer40が起動している状態であったとしても、機密ファイル格納フォルダがログインユーザに対応していない場合もアクセスを許可しない。

【0038】図9は、外部Viewer40における受信デー 40 タ表示処理のフローチャートである。外部Viewer40 は、通信フックモジュール30から起動要求を受ける、またはユーザから起動要求を受けると(ステップ901)、2次記憶装置アクセス制御部起動処理部46で、2次記憶装置アクセス制御部18が動作しているかどうか調べる(ステップ902)。動作していなければ、外部Viewer40起動判定部47は、通信フックモジュール30にエラーを通知し(ステップ903)、外部Viewer40の起動を終了する(ステップ904)。動作していれば、外部Viewer40は、ハードコピー禁止モジュール50

16

起動処理部45でハードコピー禁止モジュール16の起動を試みる(ステップ905)。起動しなければ、外部 Viewer起動判定部47は通信フックモジュール30にエラーを通知し(ステップ909)、外部Viewer40の起動を中止する(ステップ910)。ハードコピー禁止モジュール16が起動すれば、通信フックモジュール30 から復号された機密ファイル50を受信し(ステップ907)、その受信データを表示する(ステップ908)。

【0039】このように外部Viewer40起動の際に、ハ ードコピー禁止モジュール16が起動するかどうか判定 し、さらに2次記憶装置アクセス制御部18が正常に動 作していることを確認することによって、外部Viewer4 〇が復号された機密ファイル50のデータを表示する際 に、機密データのハードコピーが撮られてしまうことを 不可能にすることができる。さらに、予め2次記憶装置 アクセス制御部18に登録してある機密ファイル格納フ ォルダ内に保存されている機密ファイルが別のフォルダ にコピーできないことを保障することができる。そし て、その機密ファイル格納フォルダには外部Viewer40 でしかアクセスできないので、他のアプリケーションに よって機密ファイル格納フォルダに保存された機密ファ イルにアクセスすることができない。また、外部Viewer 40が起動しなければ通信フックモジュール30は復号 した機密ファイルを削除してしまうので、Client 14内 の他のアプリケーションには機密ファイル50にアクセ スする手段がなく、機密データが外部に漏洩することは ない。

【0040】なお、ユーザが外部Viewer40を起動した 場合には、ステップ903と909の通信フックモジュ ールへのエラー通知は行なわない。

【0041】以上説明したように、本実施形態の情報提供システムは、機密ファイル50と非機密ファイル51を保管したWebサーバ11に対し、Client14からの機密ファイル50へのアクセス要求があった場合、Client14から送信されたアクセス要求(転送要求)に付加されているClientマシン識別子をもとにClient14の認証を行い、アクセス権限を有するClient14であれば、要求された機密ファイル50をWebサーバ11からダウンロードし、その機密ファイルをアクセス要求元のClient14に固有の共通鍵を用いて暗号化し、さらに暗号化ファイルであることを示す機密ファイル識別子を付加し、アクセス要求元のClient14に転送するProxyサーバ20を備えることを特徴とする。

【0042】このような構成により、既存のWebサーバ上に構築されたデータベース内の機密情報を、既存のWebサーバを改変することなく、かつクライアントコンピュータなどの要求元装置(または端末)のハードウェア構成に依存することなく、一般のページと同様にネットワーク経由でアクセス権限を有する者のみに閲覧可能に

することができる。

【0043】また、Client 14において、Webサーバ1 1上の一般の非機密ファイル51を閲覧するためのBrow ser15と、機密ファイル50を閲覧し、2次記憶装置 17に保存する手段を備えた外部Viewer40と、Client 14内の任意のアプリケーションとネットワーク13と の通信を中継し、暗号化された機密ファイル50を受信 した際に外部Viewer40を起動し、起動できなければ機 密ファイル50を削除する手段と、Client14からProx yサーバ20へのデータ送信の際にClientマシン識別子 を送信データに付加する手段と、Proxyサーバ20から 送信された暗号化された機密ファイルを識別してClient 14に固有の復号鍵で暗号化された機密ファイルを復号 し、外部Viewer40に転送する手段と、機密ファイル5 0以外のファイルが転送されてきたとき、それを判定し てBrowser I 5 にそのデータを転送する手段とを備えた 通信フックモジュール30と、ログインユーザ情報を格 納したアクセストークン19と、機密情報を格納するた めの2次記憶装置17と、アクセストークン19からロ グインユーザ情報を取得する手段と、Client 14内のア ブリケーションから2次記憶装置17への1/0を監視 して、ファイルへのアクセス要求を行っているアプリケ ーションとそのアクセス要求ファイルを特定する手段 と、特定のフォルダに対して、特定のログインユーザが 外部Viewer40でアクセスする以外にはアクセスを禁止 する手段とを備えた2次記憶装置アクセス制御部18 と、外部Viewer40起動中に外部Viewer40に表示され ている画面のハードコピーを禁止する手段を備えたハー ドコピー禁止モジュール16とを有することを特徴とす る。さらに、外部Viewer40は、ハードコピー禁止モジ ュール16及び2次記憶装置アクセス制御部18が共に 正常に動作していない限り起動しない手段を備えること を特徴とする。

17

【0044】このような構成により、閲覧した機密ファ イル50を第3者に漏洩しないようにアクセス要求元の Client 14内に保存・管理することができる。また、機 密ファイル50はClient14どとに決められた共通鍵を 用いて暗号化されて要求元のClient 1 4 に送信されるの で、Client 14とProxyサーバ20間の通信回線上で盗 聴される恐れがなくなる。また、ダウンロードした機密 ファイル50は、ユーザごとに所定のフォルダに安全に 保管され、なおかつ保管された機密ファイル50は外部 Viewer4 0以外のアプリケーションではアクセスできな いために、コピーされて外部に持ち出されることもな い。さらに外部Viewer4 0起動中にはハードコピー禁止 モジュール16が起動しているため、外部Viewer40に 表示されている機密データのハードコピーをとることも できなくなり、アクセス権限を有するユーザであったと しても機密データをコピーして外部に持ち出すことは不 可能になる。

【0045】なお、Proxyサーバ11に対するアクセス要求にはClientマシン識別子を付加しているが、Webサーバ11における認証の仕方によってユーザ識別子と組み合せる、あるいはユーザ識別子のみにすることができる。また、機密ファイルを暗号化または復号する際の暗号鍵および復号鍵もClient14に固有のものでなく、アクセスする個々のユーザまたはユーザグループに対応するものであってもよい。また、機密ファイルを暗号化または復号する際の暗号鍵および復号鍵は、Client14の装置自身に固有の情報(MACアドレス、IPアドレス、CPU製造番号など)を元に生成した鍵情報、またはユーザ自身の機密情報(例えばクレジット番号など)から生成した鍵情報を用いてもよい。

【0046】次に、本発明の第2の実施形態について説 明する。図10は、第2の実施形態を示す全体構成図で ある。この第2の実施形態の情報提供システムは、機密 ファイル50と非機密ファイル51を保管しているWeb サーバ11と、機密ファイル50へのアクセス権限を策 定すると共に、ユーザ及びマシン認証及びClient 14か らの機密ファイル50へのアクセス要求に従いWebサー バ11から機密ファイル50をダウンロードして暗号化 し、アクセス要求元のClientl 4へ暗号化された機密フ ァイル50の転送を行なうProxyサーバ20と、ルータ 12と、ネットワーク13と、複数のClient14によっ て構成されている。各Client14は、Proxyサーバ20 から送られた暗号化機密ファイルのファイル名を除去 し、キャッシュ、復号化して表示するViewer60、非機 密ファイル51を表示するBrowser61、暗号化された 機密ファイル50を復号するためのユーザ固有の復号鍵 を格納した復号用共通鍵データベース62、ユーザ固有 の復号用共通鍵と復号用共通鍵を適用するためのポリシ を管理する機能をもつポリシ管理モジュール64及びポ リシデータベース63を備えている。

【0047】この実施形態においても、前述した第1の 実施形態と同様に、Webサーバ11とProxyサーバ20は 同じセグメント上に配置されており、外部のネットワー ク13とはルータ12のみを介して接続されている。ル ータ12においては、IPパケットの宛先IPアドレス によるフィルタリングを行っており、Proxvサーバ20 へ送信されるIPパケットのみ通過させる。また、各CI ient14には、ファイルの拡張子から判断してViewer6 0を起動するBrowser61がインストールされている。 【0048】図11は、本実施形態におけるClientl4 のブロック構成図である。Client 14は、Viewer60、 Browser61、復号用共通鍵データベース62、2次記 憶装置67、ハードウェア固有情報65、ネットワーク 側通信制御部66、ポリシデータベース63、ポリシ管 理モジュール64を有している。このうち、Viewer60 はViewer起動判定部6011、Viewer内認証用ハードウ 50 ェア固有情報6012、暗号化機密ファイルキャッシュ

部6013、機密ファイル名データ除去部6014、暗 号化機密ファイル復号部6015、機密ファイル表示部 6016、及びViewer内復号用共通鍵キャッシュ部60 17を備えている。

【0049】Viewer起動判定部6011は予め登録して おいたViewer内認証用ハードウェア固有情報6012 と、Client I 4のハードウェアに固有のデータであるハ ードウェア固有情報65(これは例えばMACアドレス や別途外付けされたハードウェア、ICカード内に貯え られた改竄不可能な特殊データなど)を比較照合し、2 つのデータが一致すればViewer60を起動し、一致しな ければViewer6 Oを起動させない判定を下すモジュール である。暗号化機密ファイルキャッシュ部6013は、 暗号化機密ファイル50がBrowser61から転送された 際に、暗号化機密ファイル50を一時的にキャッシュし ておくものである。Viewer60でファイルを2次記憶装 置67に保存する場合、この暗号化機密ファイルキャッ シュ部6013にキャッシュされているデータを保存す る。このことにより、2次記憶装置67には機密ファイ ル50が暗号化されたまま保存される。保存された機密 20 ファイル50を参照するときには、この機密ファイル5 0を暗号化するために用いられた、ユーザに固有の復号 用共通鍵と復号するためのViewer60、復号可能な設定 にあるポリシデータが必要である。従って、2次記憶装 置67に保存された暗号化機密ファイル50が、Client 14から外部に漏れたとしても、復号用共通鍵データベ ース62に保管されるべきユーザ固有の復号用共通鍵、 Viewer6 0、及びポリシ管理モジュール64がなければ 暗号化機密ファイル50を閲覧することができず、機密 情報が外部に漏れることはない。

【0050】機密ファイル名データ除去部6014は、 Proxyサーバ20で機密ファイル50であることを表す ためにファイル名の付け替えられた暗号化機密ファイル 50 がBrowser61から転送された際、この暗号化機密 ファイル50のファイル名データを除去するモジュール である。暗号化機密ファイル復号部6015は、Viewer 内復号用共通鍵キャッシュ部6017にキャッシュされ たユーザ固有の復号用共通鍵を用いて、ファイル名デー タの除去された暗号化機密ファイル50を復号するもの である。Viewer内復号用共通鍵キャッシュ部6017 は、ポリシ管理モジュール64から渡されたユーザ固有 の復号用共通鍵を一時的にキャッシュするものである。 Browser6 1 は、Proxyサーバ2 0 から送られてきた機密 ファイル50をそのファイル名から判断し、Viewer6 0 を起動して暗号化された機密ファイル50をViewer60 に転送する。ハードウェア固有情報65は、MACアド レスや別途外付けされたハードウェア、ICカード内の 機密データなど、Client 14マシンのハードウェア構成 に固有の情報である。ネットワーク側通信制御部66 は、Client14をネットワーク13に接続するための通 50 ロードする要求を出す。 70 4:134

信制御モジュールである。ポリシデータベース63は、Proxyサーバ20で管理されている機密ファイル50へのアクセスポリシ(アクセス権限を判定するための情報)をダウンロードし、暗号化して保管しておくところであり、2次記憶装置67に保存されている暗号化された機密ファイル50を閲覧するために、Viewer60及びポリシ管理モジュール64を起動する際にProxyサーバ20と通信して更新される。

【0051】図12は、本実施形態におけるProxyサー10 バ20のブロック構成図である。Proxyサーバ20は、Client-Proxy間通信制御部201、機密ファイルリスト及びアクセスポリシ登録部202、要求ファイルアクセス判定部203、受信データ解析部204、ユーザ認証部205、暗号用共通鍵選択部206、機密ファイル暗号部207、Web-Proxy間通信制御部208、機密ファイルキャッシュ部209、機密ファイルURL送信部210、暗号用共通鍵データベース211、及び機密ファイル名変更部212を備えている。

【0052】Client-Proxy間通信制御部201は、Cli entl 4との通信を制御するモジュールである。機密フ ァイルリスト及びアクセスポリシ登録部202は、機密 ファイル50へのアクセスが許可されているユーザのユ ーザIDとパスワードの組を管理するテーブル、及び、 Webサーバ11上にある機密ファイル50の一覧と各フ ァイル50へのユーザのアクセス権限を管理するテーブ ル及びそのテーブルのバージョン情報を保管している。 また、Client 1 4 からのポリシバージョン問い合わせに 対して、ポリシのバージョンを比較し、Proxyサーバ2 0のポリシバージョンのほうが新しいものであれば、ポ リシデータをClient14に送信する機能を備えている。 受信データ解析部204は、Client14から受信したデ ータを解析し、アクセス要求ファイルのURLを調べる モジュールである。要求ファイルアクセス判定部203 は、受信データ解析部304で獲得したアクセス要求フ ァイルのURLと機密ファイルリスト及びアクセスポリ シ登録部202に登録された機密ファイルのURLリス トから、アクセス要求ファイルが機密ファイル50かど うか判断するものであり、機密ファイル50へのアクセ スならば、ユーザ認証部205はClient14のポリシ管 40 理モジュール 64内のユーザ・Clientマシン認証部 64 2(図13)に、ユーザ情報を入力するためのダイアロ グボックスをClient14のディスプレイに表示する要求 を送信し、ユーザにより入力されたユーザIDとパスワ ードを受信し、そのユーザ情報をもとにユーザ認証を行 なう。ユーザ認証の結果をもとに、要求ファイルアクセ ス判定部203は機密ファイル50へのアクセスを許可 するかどうか決定する。機密ファイル50へのアクセス が許可されたならば、要求ファイルアクセス判定部20 3は、Webサーバ11に対し機密ファイル50をダウン

【0053】Client14の2次記憶装置67に保存され ている暗号化機密ファイル50にアクセスする際に、CI ient 14 にあるポリシ管理モジュール 64 はProxyサー バ20にポリシバージョンの問い合わせを行なうが、Pr oxvサーバ20のユーザ認証部205は、ポリシ管理モ ジュール64からのポリシバージョンの間い合わせによ る通信の際に、ポリシ管理モジュール64から送信され たユーザIDとパスワードをもとにユーザ認証を行う。 【0054】暗号用共通鍵データベース211は、Web サーバ11上の機密ファイル50にアクセスできるユー ザじとに用意された、ユーザ固有の暗号用共通鍵を保管 している。暗号用共通鏈選択部206は、ユーザ認証後 にユーザに対応する暗号用共通鍵を、暗号用共通鍵デー タベース211から検索して取り出し、機密ファイル暗 号部207に渡す。機密ファイル暗号部207は、Web サーバ11からダウンロードしてきた機密ファイル50 をファイル名ごと、アクセスしてきたユーザに固有の暗 号用共通鍵を用いて暗号化するモジュールである。機密 ファイル名変更部212は、機密ファイル暗号部207 で暗号化されたファイルにファイル名を付け、機密ファ イルキャッシュ部209に送る。機密ファイルキャッシ ュ部209は、暗号化された機密ファイル50を一時的 にキャッシュしておくところであり、認証されたユーザ からアクセスがあればそのファイルをアクセス要求元の Client 14 に送信する。Web-Proxy間通信制御部208 は、Proxyサーバ20とWebサーバ11間の通信を制御す るモジュールである。

【0055】図13は、本実施形態におけるClient14内のポリシ管理モジュール64のブロック構成図である。ポリシ管理モジュール64は、通信制御部641、ユーザ・Clientマシン認証部642、ポリシ管理モジュール内復号用共通鍵キャッシュ部643、復号用共通鍵ポリシ判定部644、Viewerーポリシ管理モジュール間通信制御部645、ポリシ暗号・復号化部646、ポリシキャッシュ部647、認証用ハードウェア固有情報648から構成される。

【0056】通信制御部641は、ポリシ管理モジュール64とネットワーク側通信制御部66との間の通信を制御するモジュールである。ユーザ・Clientマシン認証部642は、ポリシ適用の際に必要なユーザ及びClient 40マシンの認証を行い、ユーザ情報をキャッシュする。Clientマシン認証の際には、マシンのハードウェア固有情報65を参照し、認証用ハードウェア固有情報648と照合する。ポリシ管理モジュール内復号用共通鍵キャッシュ部643は、復号用共通鍵データベース62からユーザIDをもとに検索したユーザ固有の復号用共通鍵を一時的にキャッシュする。ポリシ暗号・復号化部646では、ポリシデータベース63から読み込まれた暗号化されたポリシデータの復号する。また、Proxyサーバ20から送信された新たに更新すべきポリシデータを暗号 50

化し、ポリシデータベース63に保存する。

【0057】ポリシキャッシュ部647は、ポリシデータを一時的にキャッシュしておくモジュールである。復号用共通鍵ポリシ判定部644は、ユーザ・Clientマシン認証部642にキャッシュされたユーザ情報とポリシキャッシュ部647にキャッシュされたポリシデータをもとに復号用共通鍵をViewer60に送信するかどうか判定する

22

【0058】図21は機密ファイルリスト及びアクセス ボリシ管理部に保管されたアクセスボリシデータテーブルの構成図である。テーブル21Aは、Webサーバ11 に格納されている機密ファイルのURL2101と、各機密ファイルごとにアクセス可能なユーザの識別番号2102およびこのテーブル21Aのポリシバージョン2103を設定したものである。またテーブル21Bは、機密ファイルにアクセス可能なユーザのユーザID2105とパスワード2106および割り振られた識別番号2104をリストアップしたものである。

【0059】次に、フローチャートを用いて本実施形態 における各モジュール間の処理の流れや関連を説明する。図14は、Proxyサーバ20における処理のフローチャートを示したものである。Proxyサーバ20は、Client14からアクセス要求を受信すると(ステップ1400)、Proxyサーバ初期ルーチンに移る(ステップ1401)。このルーチンは、Client14がWebサーバ11上の機密ファイル50または非機密ファイル51にアクセスする為にProxyサーバ20にアクセスしているのか、ポリシ管理モジュール64より、ポリシバージョン間い合わせの為にProxyサーバ20にアクセスしているのか、ポリシ管理モジュール64より、ポリシバージョン間い合わせの為にProxyサーバ20にアクセスしているのかを判定するルーチンである。このProxyサーバ初期ルーチン(ステップ1401)については図16により後述する。

【0060】 このルーチンでWebサーバ11上の機密ファイル50または非機密ファイル51へのアクセスであると判定されると、処理は図14のステップ1402に移り、Proxyサーバ20は受信データ解析部204でアクセス要求ファイルのURLを調べる。その後、要求ファイルアクセス判定部203で機密ファイル50へのアクセスであるかどうかの判定が行われる(ステップ1403)。機密ファイル50へのアクセスでなければ、要求ファイルアクセス判定部203は、Webサーバ11からアクセス要求ファイルをダウンロードし(ステップ1404)、ダウンロードしたファイルに何も処理を施さずにアクセス要求元のClient14に送信する(ステップ1405)。

ーザIDをもとに検索したユーザ固有の復号用共通鍵を 一時的にキャッシュする。ポリシ暗号・復号化部646 では、ポリシデータベース63から読み込まれた暗号化 されたポリシデータの復号する。また、Proxyサーバ2 ひから送信された新たに更新すべきポリシデータを暗号 50 得する。そして、取得したユーザ情報(ユーザIDとパ

スワード)と、機密ファイルリスト及びアクセスポリシ 登録部202に登録されているユーザ情報と比較照合す ることにより、ユーザ認証部205でユーザの認証を行 なう(ステップ1406)。この認証の結果、正当なア クセス権限を有するユーザであると認証されなかった場 合は、機密ファイル50へのアクセスを拒否する(ステ ップ1409)。しかし、認証された場合は、ユーザ固 有の鍵を暗号用共通鍵データベース211から選択し (ステップ1407)、Webサーバ11から機密ファイ ル50をダウンロードしたあと(ステップ1408)、 機密ファイル暗号部207で、その鍵を用いて機密ファ イル50をファイル名ごとユーザ固有の暗号用共通鍵で 暗号化する(ステップ1410)。なお、暗号用共通鍵 データベース211にユーザ固有の暗号用共通鍵を登録 する方法としては、ユーザが機密ファイル閲覧のために Client14及びProxyサーバ20にユーザ登録するとき に、Proxyサーバ20と通信して鍵をClient14とProxy サーバ20の両方に作成する方式を採用する。

【0062】Proxyサーバ20はポリシ管理モジュール ientマシン認証部642にユーザIDとパスワードの入 力を促すためのダイアログボックスを表示させ、ポリシ 管理モジュール64からProxyサーバ20に送信された ユーザ I Dとパスワードをもとに、Proxyサーバ20で ユーザ認証を行なう。

【0063】暗号化された機密ファイル50は、機密フ ァイル名変更部212においてファイル名が変更され (ステップ1411)、機密ファイルキャッシュ部20 9にキャッシュされる。その後、機密ファイルURL送 信部210は、変更したファイル名をもとに、そのファ イルをProxyサーバ20からダウンロードするためのU RLを生成してClientl4に送信する(ステップ141 2)。そのURLを受けて、Browser61は機密ファイ ル50をProxyサーバ20からダウンロードする(ステ ップ1413)。

【0064】図16はProxyサーバ20初期ルーチン (図14のステップ1401) のフローチャートを示し たものである。Client 14からのアクセスがポリシ管理 モジュール64からのポリシバージョン問い合わせのア クセスであるかどうか判定する(ステップ1601)。 この判定法としては、例えば問い合わせのアクセスの際 には、Proxyサーバ20に送信するデータのヘッダに、 明示的に特定のビット列を挿入し、このビット列を検出 する方法等がある。このアクセスがポリシバージョン問 い合わせのアクセスでなかった場合、Webサーバ11へ のアクセス要求であるので、図14のProxyサーバ処理 のステップ1402に戻る(ステップ1605)。

【0065】ポリシバージョン問い合わせのアクセスで あった場合、問い合わせのアクセスの際にClient 14よ

ョンデータを用いて、問い合わせ元のClient14のポリ シバージョンとProxyサーバ20のポリシバージョンを 比較する(ステップ1602)。ポリシバージョンが等 しかった場合、ポリシ管理モジュール64にポリシのバ ージョンが等しいことを通知し(ステップ1606)、 処理を終了する。ポリシバージョンが等しくなかった場 合、Clientl 4のポリシデータベース63を更新する必 要があるので、Proxyサーバ20のポリシデータをポリ シ管理モジュール64に送信する(ステップ160 10 4).

【0066】これにより、ポリシデータベース63内の ポリシデータ、すなわちアクセス権限を判定するための データはProxyサーバ20内で管理されている最新のも のに更新される。

【0067】図17は、Webサーバ11上のファイルを 参照するときのClient 14における処理のフローチャー トを示したものである。Client 1 4 がProxyサーバ2 0 から送信されたファイルを受信すると(ステップ170 1)、Browser61はファイル名を参照し、機密ファイ 64と通信し、ポリシ管理モジュール64のユーザ・CI 20 ル50が受信されたかどうかを判定する(ステップ17 02)。機密ファイル50が受信されてない場合、Brow ser6 1 はそのファイルを自身の表示機能を用いて表示 する (ステップ1708)。しかし、受信されてきたフ ァイルが機密ファイル50であった場合、Browser61 はViewer60を起動する(ステップ1703)。Viewer 60はViewer起動判定部6011でハードウェア固有情 報65を調べ(ステップ1704)、Viewen内認証用ハ ードウェア固有情報 6 0 1 2 と照合し、Viewer 6 0 が特 定のClient 14にインストールされていることを確認す る。Viewer60に登録されたViewer内認証用ハードウェ ア固有情報6012と、実際に読み込んだハードウェア 固有情報65が一致しなければ、不正にViewer60がコ ピーされてインストールされているものと判断して、Vi ewer60を終了する(ステップ1709)。一致した場 合は、Browser61からViewer60に、機密ファイル5 0のデータが転送され(ステップ1706)、暗号化さ れた機密ファイル50は暗号化機密ファイルキャッシュ 部6013にキャッシュされる(ステップ1707)。 その後、機密ファイル名データ除去部6014にてファ 40 イル名の除去が行われ(ステップ1710)、暗号化機 密ファイル復号部6015で復号された後(ステップ1 711)、機密ファイル表示部6016に復号された機 密ファイル50が表示される(ステップ1712)。 【0068】Webサーバ11にある機密ファイル50を ダウンロードする際、Proxyサーバ20におけるユーザ 認証のために、ポリシ管理モジュール64がダイアログ ボックスを生成し、ユーザにユーザIDとパスワードの 入力を要求するが、その入力値をもとに、ポリシ管理モ ジュール64はClient14にある共通鍵データベース6 り送信されてきたClient 1 4内のポリシデータのバージ 50 2より、対応するユーザ固有の共通鍵を検索し、それを

26

Viewer6 0のViewer内復号用共通鍵キャッシュ部6017に転送する。ステップ711で復号に使用される共通鍵は、この共通鍵キャッシュ部6017にキャッシュされた共通鍵である。

【0069】図19は、2次記憶装置67に保存された機密ファイル50を参照するときのClient14における処理を示したフローチャートである。ユーザが2次記憶装置67に保存された機密ファイル50にアクセスしたとき、まずViewer60が起動される(ステップ1901)。Viewer60はポリシ管理モュール64を起動し、アクセスしようとしている機密ファイル名をポリシ管理モジュール64に送信する(ステップ1902)。ポリシ管理モジュール64に送信する(ステップ1902)。ポリシ管理モジュール64に送信する(ステップ1902)。ポリシ管理モジュール64に送信する(ステップ1902)。ポリシででユーザIDとバスワードの入力をユーザに要求し、同時にClientマシンのハードウェア固有情報648を用いてマシン認証を行なう(ステップ1903)。

【0070】ポリシ管理モジュール64は、Proxyサーバ20にユーザIDとパスワード、及びClient14のポリシのバージョンデータを安全な方法で送信し、ポリシ 20バージョンの問い合わせをする。そして、ポリシ管理モジュール64は、Proxyサーバ20でのユーザ・Clientマシン認証の結果及びポリシバージョン問い合わせに対する応答を待つ(ステップ1904)。Proxyサーバ20におけるユーザ・Client認証が否定されたか、もしくは通信の失敗が原因でProxyサーバ20からの応答がなかった場合、ポリシ管理モジュール64はViewer60に応答なしの通知を行なう(ステップ1909)。これにより、Viewer60は機密ファイル50を表示しない(ステップ1910)。

【0071】Proxyサーバ20からの応答があり、かつ その応答の内容としてポリシバージョンが等しくなかっ た場合には、Proxyサーバ20から最新のポリシデータ が送信され、そのデータをもとにポリシデータベース6 3を更新する(ステップ1906, 1907)。バージ ョンが等しければ、Client 14のポリシデータはそのま まにしておく。復号用共通鍵ポリシ判定部644は、バ ージョンが最新のポリシデータを用いて、ユーザIDと アクセス対象の機密ファイル名から機密ファイル50へ のアクセスが可能かどうか判定する(ステップ190 8、1911)。判定結果が不可の場合、復号用共通鍵 ポリシ判定部644はViewer60に機密ファイル50へ のアクセス拒否エラーを返す(ステップ1915)。そ のエラーを受けて、Viewer60は暗号化された機密ファ イル50の復号処理行なわずにエラーを機密ファイル表 示部6016に表示し、処理を終了する(ステップ19

【0072】また、ポリシ判定結果が可の場合、復号用 60を閉じ、機密ファイルを表示させないようにしてい 共通鍵ポリシ判定部644は、ユーザに固有の復号用共 るため、不正インストールなどの不正行為に対しても有 通鍵を復号用共通鍵データベース62から検索し、その 50 効に対処し、機密ファイル50の漏洩を防止することが

復号用共通鍵をViewer6 0 に送信する(ステップ 191 2)。Viewer60はファイル名を削除の後、ユーザ固有 の復号用共通鍵を用いて機密ファイル50を復号し(ス テップ1913)、そのデータをViewer6 0 の機密ファ イル表示部6016で表示する(ステップ1914)。 【0073】以上のように、この第2の実施形態の情報 提供システムは、Webサーバ11とClient14との間にP roxyサーバ20を介在させ、このProxyサーバ20におい て、Client 14からWebサーバ11上の機密ファイル5 0へのアクセス要求にしたがって、Client14内のポリ シ管理モジュール64と通信してユーザ及びClientマシ ンの認証を行い、予め登録されたユーザからのアクセス 要求であった場合には、要求された機密ファイル50をW ebサーバ11からダウンロードし、その機密ファイル5 0を要求元のユーザに対応した暗号化のための共通鍵を 用いてファイル名ごと暗号化し、ファイル名を変更し、 その変更された機密ファイルをClient 14に転送するよ うに構成したものである。

【0074】 これにより、既存のWebサーバ11の設定 を変更することなく、機密ファイル50に対しユーザご とのアクセス権限を設定でき、その機密ファイル50を 安全にダウンロードできると共に、その機密ファイル5 0をClient 14内に安全に保管することができる。ま た、ユーザごとに機密ファイル50へのアクセス権限を 設定しているので、機密ファイル50のダウンロードの 際に盗聴されても、機密ファイル50へのアクセス権限 のないユーザはそれを閲覧することができない。また、 それぞれの機密ファイル50のアクセス権限の認証は動 的に適用され、Proxyサーバ20でアクセス権限を変更 30 した場合、その変更時点から、アクセス権限はClient1 4内に保存してある機密ファイル50にも適用される。 従って、例えば人事部に属していたClient14のユーザ Aが人事異動により、営業部に配置転換された場合に は、Proxyサーバ20内の人事部員以外には機密である 人事情報ファイルのアクセス権限リストからユーザAを 削除することにより、ユーザAが使用しているClient1 4内のポリシデータベース63に対してもその変更内容 が図16のステップ1601~1604の処理で反映さ れ、ユーザAは人事異動前と同じClientl4マシンを使 40 用していたとしても機密の人事情報の閲覧は不可能にな る。さらに、機密ファイル50を予め暗号化して、Web サーバ11に登録しておく必要がないので、Webサーバ 11で動的に生成される機密ファイル50の管理も可能 である。

【0075】また、Client14においては、機密ファイル50を表示するために専用に設けたViewer60が不正にインストールされたものである場合には、このViewer60を閉じ、機密ファイルを表示させないようにしているため、不正インストールなどの不正行為に対しても有効に対処し、機密ファイル50の漏洩を防止することが

できる。

【0076】また、2次記憶装置67に保管された機密ファイル50にアクセスする場合には、Proxyサーバ20にその都度アクセス権限のバージョンを問い合わせ、最新のアクセス権限判定用の情報でアクセス権限を認証しているため、2次記憶装置67に保管された機密ファイル50を、アクセス権限を取り消された者による不正アクセス行為から防衛することができる。なお、アクセス権限のバージョン問い合わせ処理は、2次記憶装置67をアクセスする都度行なっているが、機密ファイル50の機密度が低いものである場合には所定時間間隔おきにするなど、問い合わせ回数を少なくするようにしてもよい。これにより、ネットワークのトラフィックを少なくすることに貢献することができる。

【0077】なお、第2の実施形態においては、ハードコピー禁止モジュールを設けていないが、第1の実施形態と同様に設けることができる。また、機密ファイルを暗号化または復号する際の暗号鍵および復号鍵は、Client14の装置自身に固有の情報(MACアドレス、IPアドレス、CPU製造番号など)を元に生成した鍵情報、またはユーザ自身の機密情報(例えばクレジット番号など)から生成した鍵情報を用いてもよい。

【0078】次に、本発明の第3の実施形態を詳細に説 明する。図22は、本発明の第3の実施形態を示す全体 構成図である。この実施形態のシステムは、地図データ や写真等の画像データ、新聞・雑誌の記事といったコン テンツ2207を保管するWebサーバであるコンテンツ サーバ2202と、利用者のユーザ I Dやパスワードを 用いたアクセス認証、アクセスログの管理、及びコンテ ンツ配信時にコンテンツデータが盗まれないように暗号 化処理を施すコンテンツ配信プロキシ2203、及びコ ンテンツを閲覧するための専用ビューア2206a~2 206nをそれぞれインストールしたクライアント22 05a~2205nから構成されている。コンテンツ配 信会社2201はコンテンツサーバ2202、及びコン テンツ配信プロキシ2203を管理し、アクセスログを 集計して、利用者にダウンロードしたコンテンツに対す る料金を請求する。コンテンツ配信を希望する利用者は インターネット2204経由で専用ビューア2206a ~2206nを用いてコンテンツ2207をダウンロー ドする。コンテンツサーバ2202にアクセスするため には、必ずコンテンツ配信プロキシ2203を経由しな ければならない。従って、外部からコンテンツサーバ2 202への直接的な不正アクセスを防ぐことができる。 【0079】次に、本発明の第3の実施形態における各 構成要素の内部構成、ならびに各構成要素とその構成要 素間の処理について説明する。図23は、本発明の第3 の実施形態におけるクライアント構成図である。クライ アント2205 (2205a~2205n)は、専用ビ

アント固有データ22053、及び2次記憶装置22052から成る。クライアント固有データ22053として、ICカード内の改竄不可能なデータや特別なハードウェア内のデータ、CPUに割り当てられたデータ等を用いることができる。

【0080】専用ビューア2206の詳細な説明をす る。専用ビューア2206は表示部22066、ハード コピー禁止モジュール22067、復号部22063、 復号データキャッシュ部22064、暗号・復号化部2 10 2065、鍵検索部22061、及び鍵生成部2206 2から成る。表示部22066はコンテンツを展開して 表示する部分である。復号部22063はコンテンツ配 信プロキシ2203から送信された暗号化されたコンテ ンツを、鍵検索部22061でユーザ固有鍵DB220 51から検索されたユーザ固有の鍵で復号する部分であ る。鍵生成部22062は、専用ビューア2206の起 動時に読み込んだクライアント固有データ22053を 元に、コンテンツ保存時に暗号化・復号化するためのク ライアント固有の鍵を生成する。鍵検索部22061 20 は、ユーザ I D・パスワード情報を元に、ユーザ固有鍵 DB22051から検索してユーザ固有の鍵を抽出す る。ユーザID・パスワード情報は、専用ビューア22 06に予め登録する、もしくは専用ビューア2206を 用いてコンテンツ配信プロキシ2203ヘアクセスする 際や2次記憶装置22052内に保存された暗号化され たコンテンツにアクセスする際にダイアログを表示し て、利用者に入力させるなどの方法で取得する。ユーザ 固有鍵DB22051は、各利用者固有の鍵を管理する 部分であり、利用者の鍵は利用者のバスワードを鍵とし て用いて暗号化する等の処置を施してクライアント22 05内に安全に保管される。 I Cカードや別のハードウ ェア等に保存する方法でもよい。

【0081】暗号・復号化部22065は鍵生成部22062、及び鍵検索部22061からそれぞれ、クライアント固有の鍵及び利用者固有の鍵を受け取り、その2つの鍵を用いてコンテンツを暗号化、もしくは復号化する。ハードコピー禁止モジュール22067は、キャプチャツールがハードコピーをする際に使用するOSのシステムコールをフックして禁止すること、及びハードコピーを撮るためのキーを押下した際に発行されるシステム内のメッセージをフックしてデータのコピー先メーモリを使用禁止することにより、表示されている画面のハードコピーを禁止するモジュールである。このモジュールにより、利用者がディスプレイ画面にコンテンツを表示し、そのハードコピーを採取して二次配布することを防止する。

素間の処理について説明する。図23は,本発明の第3 【0082】図24は本実施形態におけるコンテンツ配の実施形態におけるクライアント構成図である。クライ 信プロキシ2203の構成図である。コンテンツ配信プアント2205(2205a~2205n)は,専用ビ ロキシ2203はプロキシサーバ22031、管理アプューア2206、ユーザ固有鍵DB22051、クライ 50 リケーション22032、ユーザ情報・固有鍵DB22

033及びログデータ保存部22034から成る。ユー ザ情報・固有鍵 DB22033はコンテンツにアクセス 可能な利用者のユーザ [D、パスワード、鍵データ及び アクセス可能なコンテンツのURL情報を格納するデー タベースであり、管理アプリケーション22032によ りユーザ情報・固有鍵DB22033への設定情報の登 録・削除・変更が行われる。プロキシサーバ22031 は、クライアント2205のコンテンツサーバ2202 へのアクセスを中継して処理するプログラムであり、コ ンテンツへのアクセスログをログデータ保存部2203 4に書き込む。

【0083】プロキシサーバ22031の詳細説明に移 る。プロキシサーバ22031はコンテンツキャッシュ 部22035、ユーザ認証部22036、受信データ解 析部22037、及びコンテンツ暗号化部22038か ら成る。クライアント2205から送信されるアクセス 要求は、アクセス要求コンテンツのURL、ユーザID 及びパスワードで構成されており、プロキシサーバ22 031は受信したアクセス要求を受信データ解析部22 したユーザ情報、及びアクセス要求コンテンツのURL を元に、ユーザ情報・固有鍵DB22033を検索し、 ユーザ認証、及びコンテンツへのアクセスが可能かどう か判定を行なう。認証が成功すると、コンテンツサーバ 2202にクライアント2205からのリクエストを送 信し、ダウンロードしたコンテンツデータを、ユーザ情 報・固有鍵DB22033から検索した利用者固有の鍵 で暗号化してクライアント2205に送信する。

【0084】図25は本実施形態におけるコンテンツ配 グデータの概要構成図である。これはコンテンツ配信ブ ロキシ2203のログデータ保存部22034に記録さ れるデータエントリーであり、トランザクション番号2 501、ユーザ I D 2 5 0 2、アクセス日時 2 5 0 3、 アクセスコンテンツURL2504、課金フラグ250 5で構成されている。トランザクション番号2501は テーブルのキーとなる値で、クライアント2205から コンテンツ2207へのアクセスごとに割り振られる。 アクセスコンテンツURL2504は、利用者がアクセ スしたコンテンツ2207のURLである。課金フラグ 2505は、そのトランザクションに対して課金するか どうかを示すフラグで、例えば同じ利用者による同一コ ンテンツの2回目以降のアクセスに対しては課金しない サービスの場合等に利用する。

[0085]図26は本実施形態におけるユーザ情報・ 固有鍵DB22033に記録されたアクセス可能な利用 者のユーザ情報を示す概要構成図である。このテーブル の各エントリーはユーザ I D2601、パスワード26 02、サービス登録日2603、サービス利用期限日2 604、固有鍵データ2605、及びアクセス可能コン 50

テンツURL2606で構成されている。サービス登録 日2603は、利用者がWeb経由でコンテンツ配信サー ビスに登録した日付であり、サービス利用期限日260 4は、利用者の配信サービス授受可能な期日を表す。固 有鍵データ2605はユーザに固有の鍵データを登録し ておく項目である。また、アクセス可能コンテンツUR L2606はユーザがアクセス可能なコンテンツのUR Lのリスト2607へのポインタが登録されており、利 用者により選択された配信サービスを受けたいコンテン 10 ツに対応している。上記のエントリーは登録された利用 者どとに用意されており、コンテンツ配信プロキシ22 03の管理アプリケーション22032で登録・削除・ 変更を行なう。

【0086】図27は、本実施形態におけるコンテンツ 配信サービスにおける全体の流れを時系列で示した図で ある。この図に従って、利用者のコンテンツ配信サービ ス依頼からサービスの処理、サービス料金の支払いまで の一連の流れについて説明する。利用者はコンテンツ配 信会社2201のコンテンツ配信サービスのサイトにア 037で解析する。受信データ解析部22037で取得 20 クセスして、コンテンツの表示に必要な専用ビューア2 206をダウンロードしてクライアント2205にイン ストールする(ステップ2701)。利用者は専用ビュ ーア2206を用いてWeb経由でコンテンツ配信を依頼 する(ステップ2702)。コンテンツ配信会社220 1のコンテンツ配信プロキシ2203の管理アプリケー ション22032は、利用者のユーザID、パスワー ド、アクセス可能なコンテンツURL等の設定情報をユ ーザ情報・固有鍵DB22033に登録する(ステップ 2703)。また、この際に生成されるコンテンツ配信 信プロキシ2203で保存されるコンテンツアクセスロ 30 の際に使用するユーザに固有の鍵データもユーザ情報・ 固有鍵DB22033の固有鍵データエントリ2605 に登録する。そして、この登録した固有鍵を利用者に通 信を暗号化するなど、安全な方法で配信する(ステップ 2704).

> 【0087】次に配信サービスが行われるが、その流れ について説明する。まず、利用者は専用ビューア220 6を用いてコンテンツ2207にアクセスする(ステッ プ2705)。コンテンツ配信会社2201はコンテン ツ2207へのアクセスに対してアクセスログを採取す ることで利用者に対する課金処理を行なう(ステップ2 706)。そして、アクセス要求されたコンテンツを利 用者に配信する(ステップ2707)。この流れを利用 者のコンテンツ2207へのアクセスごとに繰り返す。 最後に、コンテンツ配信会社2201は予め定めたれた 期間末に、利用者ごとに決済を行い (ステップ270 8)、クレジットカード会社経由で利用者にコンテンツ 使用料を請求する(ステップ2709)。利用者は請求 に応じてコンテンツ使用料の支払いを行なう(ステップ

> 【0088】図28は、コンテンツ2207をダウンロ

ードして専用ビューア2206で閲覧する際のフローチャートである。以下、フローチャートに従って処理の流れを説明する。利用者は、クライアント2205にインストールされた専用ビューア2206を使用して、コンテンツ配信プロキシ2203にアクセスする(ステップ2801)。アクセスの方法として、利用者は専用ビューア2206のインターフェイス(後述の図30参照)にあるコンテンツのURLを入力するエディットボックス3001に、閲覧したいコンテンツのURLを入力してアクセス要求を送信する。コンテンツのURLを送信する際に、専用ビューア2206に予め登録されているか、もしくはダイアログボックスを表示してユーザにより入力されたユーザIDとパスワードも、コンテンツURLと共にコンテンツ配信プロキシ2203に送信する(ステップ2802)。

【0089】コンテンツ配信プロキシ2203は専用ビ ューア2206から送信されたリクエストを解析して、 送信されたユーザID、パスワード、及びコンテンツの URLを元にユーザ情報・固有鍵DB22033に検索 をかけ、ユーザ認証、及びコンテンツアクセス許可判定 20 を行なう(ステップ2803)。認証・アクセス許可判 定が成功しない場合、プロキシサーバ22031はクラ イアント2205にコンテンツ利用不可を表示するデー タを送信し(ステップ2806)、処理を終了する。成 功した場合、プロキシサーバ22031はコンテンツサ ーバ2202からコンテンツをダウンロードして、ユー ザ情報・固有鍵DB22033に登録された固有鍵を使 用して暗号化を行い(ステップ2804)、要求元のク ライアント2205の専用ビューア2206に送信す る。専用ビューア2206は、暗号化されたコンテンツ を、ユーザ固有鍵DB22051で検索した固有鍵を使 用して復号表示する(ステップ2805)。

【0090】図29はクライアント2205にコンテン ツデータを保存する際の、専用ビューアが行なう処理の フローチャートを示したものである。以下、このフロー チャートに従って、処理の流れを詳細に説明する。専用 ビューア2206は起動時にクライアント固有データ2 2053をアプリケーション内に取得する(ステップ2 901)。そして、取得したクライアント固有データ2 2053を元に、鍵生成部22062においてクライア 40 ント固有の鍵を生成する(ステップ2902)。次に、 専用ビューア2206は、コンテンツをダウンロードす る際に使用するためのユーザIDとパスワードを、ダイ アログボックスを表示して利用者に入力してもらうか、 もしくは予め専用ビューア2206に登録されているの であればそれを読み取る(ステップ2903)。そし て、受け取ったユーザ情報をもとに、専用ビューア22 06内の鍵検索部22061において、利用者固有の鍵 を検索して抽出する(ステップ2904)。この生成・

内の暗号・復号化部22065においてコンテンツデータを暗号化する(ステップ2905)。最後に、暗号化したコンテンツデータを2次記憶装置22052に保存する(ステップ2906)。2次記憶装置22052に保存されたコンテンツデータを復号表示する際にも、同様の手順で行なう。このように、コンテンツを暗号・復号化するための2つの鍵が、それぞれクライアント2205、及び利用者に固有であるため、もし、保存されたコンテンツデータを、専用ビューア2206のインストールされた他のクライアントにコピーして表示しようとしてもできない。従って、配信されたコンテンツのアクセス権を保持する利用者による2次配信を防ぐことができる。

【0091】図31は、専用ビューア2206を使用し

てデジタルコンテンツ配信サービスに登録する際のイン ターフェイスの移り変わりを表した図である。利用者 は、まずコンテンツ配信会社2208のサイトからダウ ンロードしてきた専用ビューア2206を使用し、デジ タルコンテンツ配信登録ページ3101にアクセスす る。デジタルコンテンツ配信登録ページ3101は、氏 名、性別、住所、メールアドレス、クレジットカード番 号等の個人情報、配信サービスで利用する利用者希望の ユーザID・パスワード、及び配信サービスを受けたい コンテンツ項目を入力するフォームで構成されている。 利用者はこれらのフォームに記入して「OK」ボタンを 押す。また、フォームの入力を白紙に戻したい場合は 「取消」ボタンを押す。「OK」ボタンを押すと、入力 情報確認のページ3102が表示される。このページ3 102で、利用者は先に入力した情報を確認する。入力 情報が正しければ「送信」ボタンを押す。入力情報が正 しくない、もしくはコンテンツ配信サービスの登録を中 止する場合には、それぞれ「戻る」もしくは「中止」ボ タンを押す。「送信」ボタンを押すと、入力情報がコン テンツ配信プロキシ2203に送信される。そして、管 理アプリケーション22032により利用者に固有の鍵 が生成され、ユーザIDやパスワード、ユーザ情報と共 にユーザ情報・固有鍵DB22033に登録される。 そ の後、固有鍵データがコンテンツ配信プロキシ2203 よりクライアント2205内の専用ビューア2206に 送信される。その際、図32に示すようにデータの送信 状況を示す画面3103がクライアント2205に表示 される。利用者の固有鍵の送信が完了すると、図32に 示す登録完了ページ3104が表示される。このページ 3104には登録された利用者のユーザ I D情報が表示 される。パスワード情報はメールにより別途利用者に送 信される。これにより、利用者は登録されたパスワード 情報の確認も行なう。

06内の鍵検索部22061において、利用者固有の鍵 【0092】図33は本発明の第4の実施形態を示した を検索して抽出する(ステップ2904)。この生成・ 全体構成図である。コンテンツ配信サービスは、クライ 抽出された2つの鍵を利用して、専用ビューア2206 50 アント3303、コンテンツ配信会社3301、クレジ

ットカード会社3302の3者間で行われる。コンテン ツ配信会社3301はコンテンツ3306と、コンテン ツ3306を格納するWebサーバであるコンテンツサー バ3305を管理している。また、コンテンツ配信プロ キシ3307はクレジットカード会社3302で管理さ れており、クライアント3303には専用ビューア33 08がインストールされている。 各関係者はインターネ ット3304経由でそれぞれ通信を行なう。コンテンツ サーバ3305にはコンテンツ配信プロキシ3307し かアクセスできず、かつ通信は安全なものとする。例え ば両者を専用線で接続、あるいはSSLクライアント認 証通信等の方法でコンテンツサーバ3305はコンテン ツ配信プロキシ3307を認証したうえで通信を行な う。本実施形態ではコンテンツサーバ3305とコンテ ンツ配信プロキシ3307はSSLクライアント認証方 式で通信を行なうものとする。

【0093】図34は本実施形態におけるクライアント 3303の構成図を示したものである。 クライアント3 303は、2次記憶装置3401、クレジットカードデ ータ3402、専用ビューア3308から成る。クレジ 20 ットカードデータ3402はクレジットカードの番号情 報で、クライアント3303に平文のままで保存されて いるか、パスワードとして利用者が専用ビューア330 8に入力するものとする。専用ビューア3308は、復 号データキャッシュ部3403、表示部3404、ハー ドコピー禁止モジュール3405、暗号・復号化部34 06、鎌生成部3407、及びハッシュ生成部3408 で構成される。コンテンツ配信プロキシ3307より送 信されたコンテンツデータを暗号・復号するための鍵 は、ハッシュ生成部3408でクレジットカードデータ 30 3402のハッシュ値を計算し、そのハッシュ値を元に 鍵生成部3407で生成され、一時的に格納される。 と の鍵生成は専用ビューア3308の起動ごとに行われ る。鍵生成部3407に格納された鍵は、専用ビューア 3308のプロセスが終了する際に消去される。暗号・ 復号化部3406はキャッシュされた鍵を元にコンテン ツデータを暗号・復号化するモジュールである。復号デ ータキャッシュ部3403、表示部3404、及びハー ドコピー禁止モジュール3405については第1の実施 形態と同様の構成および機能である。

【0094】図35は、本実施形態におけるコンテンツ 配信プロキシ3307の構成図を示したものである。コ ンテンツ配信プロキシ3307は、プロキシサーバ35 011、管理アプリケーション3502、ユーザ情報・ 固有鍵DB3503、及びログデータ保存部3504よ り構成される。ユーザ情報・固有鍵DB3503はコン テンツにアクセス可能な利用者のクレジットカード番 号、クレジットカード番号のハッシュ値、利用者固有の 鍵データ及びアクセス可能なコンテンツのURL情報を

502により設定情報の登録・削除・変更が行われる。 プロキシサーバ3501はクライアント3303のコン テンツサーバ3305へのアクセスを中継して処理する プログラムであり、コンテンツ3306へのアクセスロ グをログデータ保存部3504に書き込む。第3の実施 形態と違って、本実施形態ではユーザIDとパスワード によるユーザ認証の代わりに、クレジットカードデータ のハッシュ値による利用者のユーザ認証を行なう。これ は、コンテンツ配信プロキシ3307を管理しているの がクレジットカード会社であるため、クレジットカード 番号と利用者を1対1に対応づけることができ、クレジ ットカード番号による利用者の識別の方が課金処理の際 に便利だからである。また、管理アプリケーション35 02は利用者ととにコンテンツを暗号化するための鍵の 生成するが、この鍵は専用ビューア3308内で生成す る方法と同じ方法、すなわちクレジットカードデータ3 402よりハッシュ値を求め、その値を元に鍵を生成す る方法で生成される。専用ビューア3308からコンテ ンツ配信プロキシ3307にユーザ認証のためにクレジ ットカード番号のハッシュ値を送る際には、このハッシ ュ値がインターネット3304上で盗まれないように暗 号化処理を行っておく必要がある。

【0095】次に、プロキシサーバ3501の詳細説明 を行なう。プロキシサーバ3501は、SSL通信制御 部3505、ユーザ認証部3506、受信データ解析部 3507、コンテンツ暗号化部3508、及び通信制御 部3509で構成される。SSL通信制御部3505 は、コンテンツサーバ3305とコンテンツ配信プロキ シ3307の通信として、SSLによるクライアント認 証通信を実現するためのモジュールである。これによ り、ゴンテンツサーバ3305にはコンテンツ配信プロ キシ経由でしかアクセスできず、また、通信盗聴者によ るコンテンツサーバ3305からコンテンツ配信プロキ シ3307への通信時のコンテンツデータの漏洩を防 ぐ。受信データ解析部3507、ユーザ認証部3506 及びコンテンツ暗号化部3508は第3の実施形態と同 様の構成及び機能である。通信制御部3509はプロキ シサーバ3501とクライアント3303間の通信を司 る部分である。

【0096】図36はコンテンツ配信サービス全体の流 40 れを時系列で表した図である。以下、この図に従ってサ ーピス全体の流れを説明する。コンテンツ配信会社33 01は予めクレジットカード会社3302にコンテンツ 配信サービスにおける課金処理を依頼し、クレジットカ ード会社3302とコンテンツ配信会社3301の双方 は、課金サービスについての契約を交わす(ステップ3 601)。契約が成立すると、クレジットカード会社3 302はコンテンツ配信プロキシ3307を設置し、コ ンテンツ配信サービスを開始する。コンテンツ配信サー 格納するデータベースであり、管理アプリケーション3 50 ビスを受けたい利用者は、クレジットカード会社330

2とカード使用契約を行い、クレジットカードを取得す る(ステップ3602)。コンテンツ配信サービスを受 けるために、利用者はコンテンツ配信会社3301のサ イトにアクセスして専用ビューア3308をダウンロー ドし、専用ビューア3308を使用してコンテンツ配信 サービスを実施する(ステップ3603)。そして一定 期間ごとに決済を行い(ステップ3604)、コンテン ツ料金を利用者に代わってコンテンツ配信会社3301 に立て替える(ステップ3605)。そして、クレジッ トカード会社3302は利用者にコンテンツ料金の請求 10 を行い(ステップ3606)、利用者はその請求に対し てコンテンツ料金の支払いを行なう(ステップ360 7).

【0097】図37は、コンテンツ3306をダウンロ ードして専用ビューア3308で閲覧する際のフローチ ャートを示している。まず、利用者は専用ビューア33 08を使用してコンテンツ配信プロキシ3307にイン ターネット3304経由でアクセスする(ステップ37 01)。コンテンツ配信プロキシ3307との接続が確 立した後、専用ビューア3308からコンテンツ配信プ ロキシ3307にクレジットカード番号のハッシュ値が 暗号化されて送信される(ステップ3702)。プロキ シサーバ3501でクライアント3303からの送信デ ータを解析し、クレジットカードのハッシュ値を元にユ ーザ認証部3506にて利用者のユーザ認証、及びアク セス許可判定が行われる(ステップ3703)。 ユーザ 認証が成功すれば、プロキシサーバ3501はコンテン ツサーバ3305との間でSSLクライアント認証接続 を行い(ステップ3704)、SSLクライアント認証 成功の後、コンテンツサーバ3305からコンテンツ3 306をダウンロードして暗号化する(ステップ370 5)。暗号化されたコンテンツ3306はクライアント 3303に送信され、専用ビューア3308で暗号化さ れたコンテンツが復号表示される(ステップ370 6)。しかし、ユーザ認証が成功しなかった場合には、 クライアント3303に利用不可のページを表示する (ステップ3707)。

【0098】図38はクライアント3303にコンテン ツデータを保存する際の専用ビューア3308が行なう 起動時にクレジットカードデータ3402を取得する (ステップ3801)。そして、ハッシュ生成部340 8においてクレジットカードデータ3402のハッシュ 値を計算する(ステップ3802)。さらに、鍵生成部 3407においてハッシュ値を元に利用者固有の鍵を生 成する(ステップ3803)。そして生成された鍵は鍵 生成部3407にて保管される。コンテンツデータを保 存する際に、この生成された鍵を元にコンテンツデータ の暗号化を行い(ステップ3804)、暗号化されたデ ータを2次記憶装置3401に保存する(ステップ38 50 なければ、中継サーバ3905を介してコンテンツ配信

05). 【0099】本実施形態が、第3の実施形態と異なる特 徴点を挙げると次の通りである。まず、専用ビューアが ダウンロードしたコンテンツデータを保存するときに、 利用者が他の人に公開することのできないクレジットカ ード番号を元にコンテンツデータを暗号化する点があ る。この方法を採用することにより、悪意ある利用者が ダウンロードしたコンテンツを第3者に2次配布するた めには、自分自身のクレジットカード番号を公開すると いう危険を負わなければならない。通常はこのような危 険を冒すことは考えられないため、結果的に、第3者に 2次配布することを抑制することが可能になる。また、 第3の実施形態では、ダウンロードして保存したクライ アントでしかコンテンツを利用することができないが、 本実施形態では利用者が別のマシンに暗号化保存された データをコピーして、パスワード入力もしくはコピー先 のマシンの所定の場所にクレジットカードデータを書き 込むことで利用することができる。

【0100】ととろで、上記で説明した第1~第4の実 施形態において、コンテンツ提供サーバからクライアン トに配信するコンテンツは、専用ビューアに表示する可 視データであるものと説明したが、本発明で扱うことが できる配信データは、書類、新聞、雑誌、写真、絵画等の 静止画、映画やテレビ等の動画データだけでなく、音楽 または音声として再生可能なデータ、医療機関で扱うカ ルテ等の医療情報、公共機関が発行する電子化された書 類(住民票、印鑑証明書など)、無人の物品引取り所に おいて保管庫から物品等を受取るロッカー鍵に相当する 受け取り票などのデータも含まれるものである。また、 機械的な動作として再現するための制御データも含まれ る。機械的な動作として再現するデータとしては、例え ば介護ロボットに掃除、洗濯などの特定の動作をさせる ものが考えられる。従って、専用ビューアは可視化デー タを表示するディスプレイに限定されるものではなく、 音声、音楽を再生出力する装置、あるいは機械的な動き に再現する装置を含むものである。

【0101】また、いずれの実施形態においても、ユー ザはコンテンツサーバから直接にコンテンツ配信サービ スを受ける例を示したが、地域別に区分けされた2次配 処理のフローチャートである。専用ビューア3308は 40 信サービス業者または機関を経由する構成であってもよ い。図39は、その例を示す構成図であり、専用ビュー ア3907を備えたクライアント3904a~3904 nは地域別に分割された中継地点a~nの2次配信サー ビス機関3902a~3902nにコンテンツ配信要求 をインターネット3903を介して行なう。要求を受け た中継地点a~nの2次配信サービス機関3902a~ 3902nのコンテンツ配信プロキシ3906では、要 求されたコンテンツがキャッシュされていれば、それを 要求元のクライアントに配信する。キャッシュされてい 会社3091のコンテンツサーバ3903に要求し、取 得したコンテンツを要求元のクライアントに配信する。 [0102]

【発明の効果】以上説明したように、本発明によれば、 既存のWebサーバ上に構築されたデータベース内の機密 情報を、既存のWebサーバを改変することなく、かつク ライアントコンピュータなどの要求元装置(または端 末)のハードウェア構成に依存することなく、一般のペ ージと同様にネットワーク経由でアクセス権限を有する 者のみに閲覧可能にすることができる。また、閲覧した 10 機密情報を第3者に漏洩しないように要求元装置内に保 存・管理することができる。また、デジタルコンテンツ に課金して配信するサービスにおいて、利用者に配信さ れたデジタルコンテンツが2次配信されることを防ぎ、 デジタルコンテンツ配信サービスにおける正当な課金の 仕組みを維持し、不正コピーによる配信サービス業にお ける経営基盤の崩壊を防ぐことに貢献することができ

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明における情報提供システムの第1の実施 20 キシ構成図である。 形態を示す全体構成図である。

【図2】図1の実施形態におけるProxyサーバのブロッ ク構成図である。

【図3】図1の実施形態における通信フックモジュール ブロック構成図である。

【図4】図1の実施形態における外部Viewerのブロック 横成図である。

【図5】図1の実施形態におけるProxyサーバの処理を 示すフローチャートである。

のデータ送信時における処理を示すフローチャートであ

【図7】図1の実施形態における通信フックモジュール のデータ受信時における処理を示すフローチャートであ

【図8】図1の実施形態における2次記憶装置アクセス 制御部の機密ファイルアクセス時の処理を示すフローチ ャートである。

【図9】図1の実施形態における外部Viewerの受信デー タ表示処理を示すフローチャートである。

【図10】本発明の情報提供システムの第2の実施形態 を示す全体構成図である。

【図11】図10の実施形態におけるClientのブロック 構成図である。

【図12】図10の実施形態におけるProxyサーバのブ ロック構成図である。

【図13】図10の実施形態におけるClient内のポリシ 管理モジュールのブロック構成図である。

【図14】図10の実施形態におけるProxyサーバの処 理を示すフローチャートである。

【図15】図14の続きを示すフローチャートである。

38

【図16】図10の実施形態におけるProxyサーバの初 期ルーチンを示すフローチャートである。

【図17】図10の実施形態におけるWebサーバ上のフ ァイル参照時のClientにおける処理を示すフローチャー トである。

【図18】図17の続きを示すフローチャートである。

【図19】図10の実施形態における2次記憶装置に保 存された機密ファイル参照時のClientにおける処理を示 すフローチャートである。

【図20】図19の続きを示すフローチャートである。

【図21】図10の実施形態における機密ファイルリス ト及びアクセスポリシ管理部に保管されたアクセスポリ シデータテーブルの構成図である。

【図22】本発明の第3の実施形態を示す全体構成図で ある。

【図23】第3の実施形態におけるクライアント構成図 である。

【図24】第3の実施形態におけるコンテンツ配信プロ

【図25】第3の実施形態においてコンテンツ配信プロ キシで保存されるコンテンツアクセスログデータの概要 構成図である。

【図26】第3の実施形態においてユーザ情報・固有鍵 DBに記録されたアクセス可能な利用者のユーザ情報の 概要構成図である。

【図27】第3の実施形態においてコンテンツ配信サー ビスにおける全体の流れを時系列で示した図である。

【図28】第3の実施形態においてコンテンツをダウン 【図6】図1の実施形態における通信フックモジュール 30 ロードして専用ビューアで閲覧する際のフローチャート である。

> 【図29】第3の実施形態においてクライアントにコン テンツデータを保存する際の専用ビューアが行なう処理 のフローチャートである。

> 【図30】第3の実施形態において専用ビューアインタ ーフェイス図である。

> 【図31】第3の実施形態において専用ビューアを使用 してデジタルコンテンツ配信サービスに登録する際のイ ンターフェイスの移り変わりを表した図である。

【図32】図31の続きを示す図である。

【図33】本発明の第4の実施形態を示す全体構成図で

【図34】第4の実施形態におけるクライアント構成図

【図35】第4の実施形態におけるコンテンツ配信プロ キシ構成図である。

【図36】第4の実施形態におけるコンテンツ配信サー ビス全体の流れを時系列で示した図である。

【図37】第4の実施形態においてコンテンツをダウン 50 ロードして専用ビューアで閲覧する際のシステム全体の

フローチャートである。

【図38】第4の実施形態においてクライアントにコンテンツデータを保存する際の専用ビューアが行なう処理のフローチャートである。

[図39] 中継サーバを介して配信サービスを行なう場合の例を示す全体構成図である。

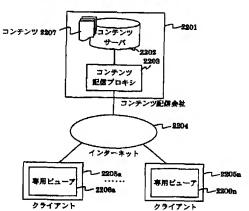
【図40】従来システムの構成図である。 【符号の説明】

11 ··· Webサーバ、12 ··· ルータ、13 ··· ネットワー ク、14…Client、15, 61…Browser、16…ハー ドコピー禁止モジュール、17…2次記憶装置、18… 2次記憶装置アクセス制御部、19…アクセストーク ン、20…Proxyサーバ、22…機密ファイルURL登 録部、23 ··· Client 14 マシン識別子データベース、2 4 ··· Proxy内受信データ解析部、25 ··· Clientマシン認 証部、27…機密ファイル識別子付加部、28…機密フ ァイル暗号化部、29…共通鍵データベース、30…通 信フックモジュール、32…機密ファイル識別子格納 部、33…暗号化ファイル復号部、34…共通鍵格納 部、35…受信データ解析部、36…送信データ解析 部、38 ··· Clientマシン識別子付加部、39 ··· Viewer起 動処理部、40…外部Viewer、42…機密ファイル表示 部、43…機密ファイルキャッシュ部、44…機密ファ イルアクセス・保存処理部、45…ハードコピー禁止モ ジュール起動処理部、46…2次アクセス制御部起動処 理部、47…外部Viewer起動判定部、50…機密ファイ ル、51…非機密ファイル、60…Viewer、62…復号 用共通鍵データベース、65…ハードウェア固有情報、 63…ポリシデータベース、64…ポリシ管理モジュー ル、6011…Viewer起動判定部、6014…機密ファ イル名データ除去部、6015…暗号化機密ファイル復 号部、6016…機密ファイル表示部、202…機密フォー

*ァイルリスト及びアクセスポリシ管理部、203…要求 ファイルアクセス判定部、205…ユーザ認証部、20 6…暗号用共通鏈選択部、207…機密ファイル暗号 部、210…機密ファイルURL送信部、211…暗号 用共通鍵データベース、212…機密ファイル名変更 部、644…復号用共通鍵ポリシ判定部、646…ポリ シ暗号・復号化部、2201…コンテンツ配信会社、2 202…コンテンツサーバ、2203…コンテンツ配信 プロキシ、2204…インターネット、2205a~2 10 205n, 2205…クライアント、2206, 220 6a~2206n…専用ビューア、2207…コンテン ツ、22051…ユーザ固有鍵DB、22052…2次 記憶装置、22053…クライアント固有データ、22 061…鍵検索部、22062…鍵生成部、22063 …復号部、22065…暗号·復号化部、22067… ハードコピー禁止モジュール、22031…プロキシサ ーバ、22032…管理アプリケーション、22033 …ユーザ情報·固有鍵DB、22034…ログデータ保 存部、22036…ユーザ認証部、22037…受信デ 20 ータ解析部、22038…コンテンツ暗号化部、330 22…クレジットカード会社、3303…クライアン ト、3305…コンテンツサーバ、3306…コンテン ツ、3307…コンテンツ配信プロキシ、3308…専 用ビューア、3401…2次記憶装置、3402…クレ ジットカードデータ、3405…ハードコピー禁止モジ ュール、3406…暗号・復号化部、3407…鍵生成 部、3408…ハッシュ生成部、3501…プロキシサ ーバ、3502…管理アプリケーション、3503…ユ ーザ情報・固有鍵DB、3504…ログデータ保存部、

[図22]

第3の実施形置を示した全体構成図



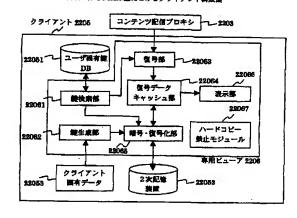
[図23]

30 3505…SSL通信制御部、3506…ユーザ認証

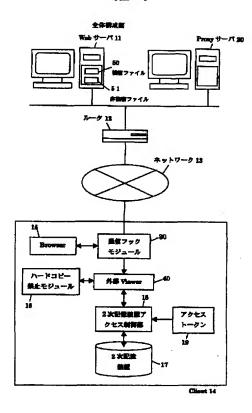
部、3507…受信データ解析部、3508…コンテン

本発明の第8実施形態におけるクライアント構成面

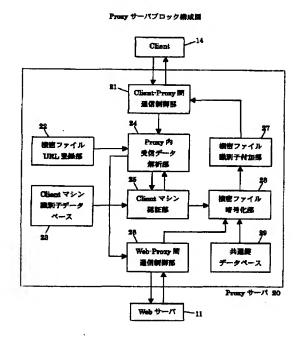
ツ暗号化部。



[図1]



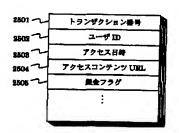
[図2]



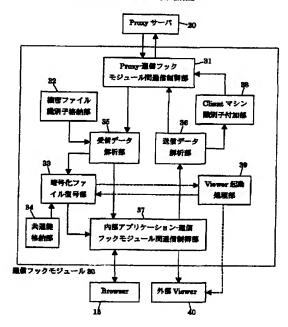
[図3]

[図25]

コンテンツ配信プロキシで保存される コンテンツアクセスログデータの概要構成図

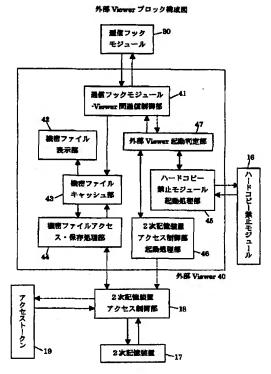


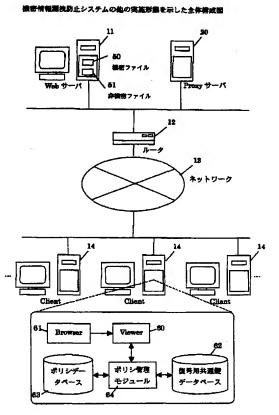
理信フックモジュールプロック構成図





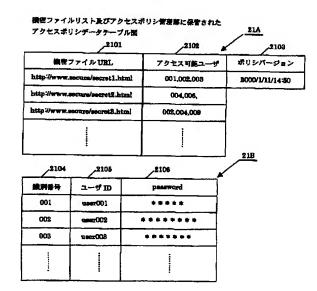
[図10]

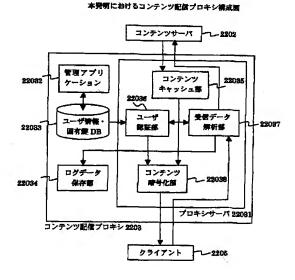


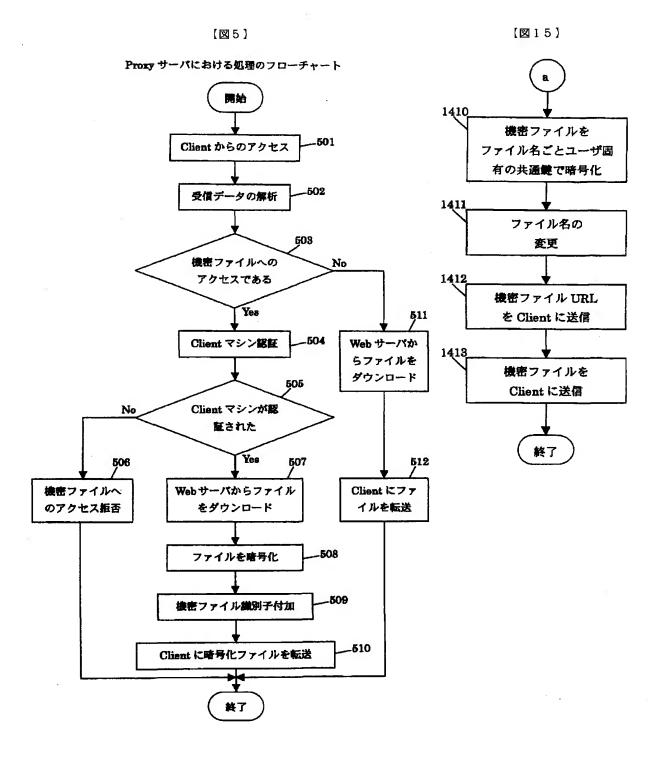


【図21】

【図24】



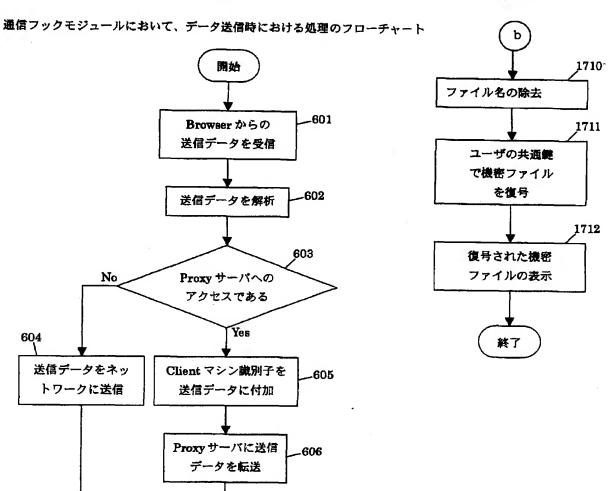




【図6】.

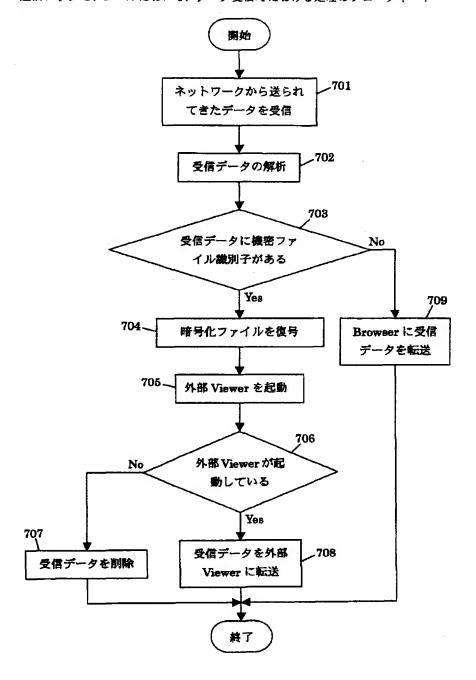
終了

【図18】



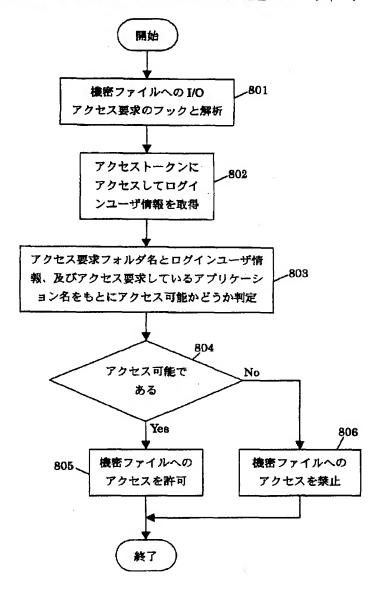
[図7]

通信フックモジュールにおいて、データ受信時における処理のフローチャート

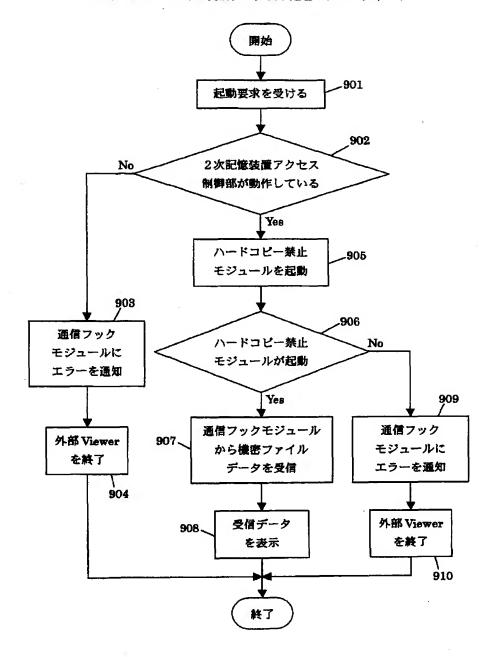


[図8]

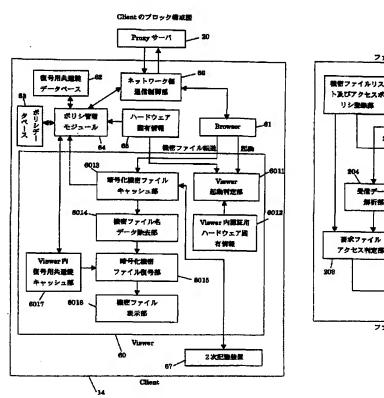
2次記憶装置アクセス制御部おける機密ファイルアクセス時の処理のフローチャート

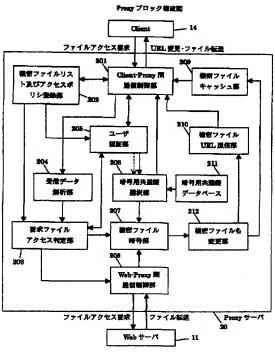


【図9】
外部 Viewer における受信データ表示処理のフローチャート



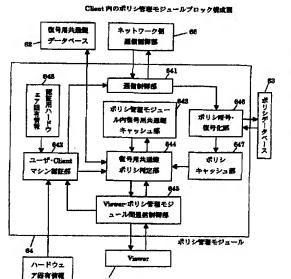
[図11]





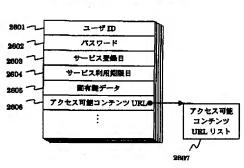
【図12】

[図13]

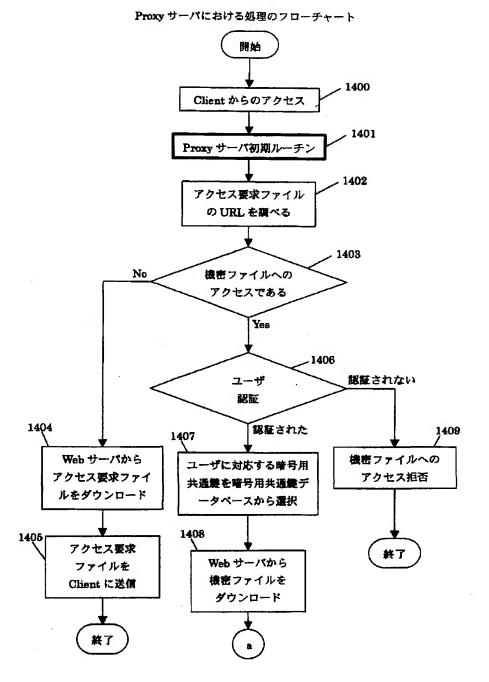


[図26]

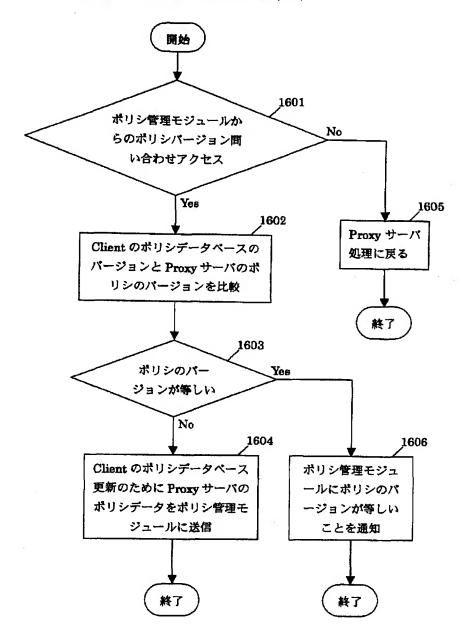
ユーザ情報・固有難 DB に記載された アクセス可能な利用者のユーザ情報の概要構成図



【図14】

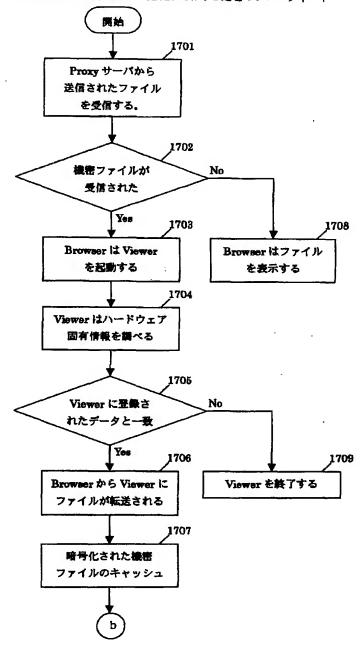


【図16】 · **Proxy** サーバ初期ルーチンフローチャート



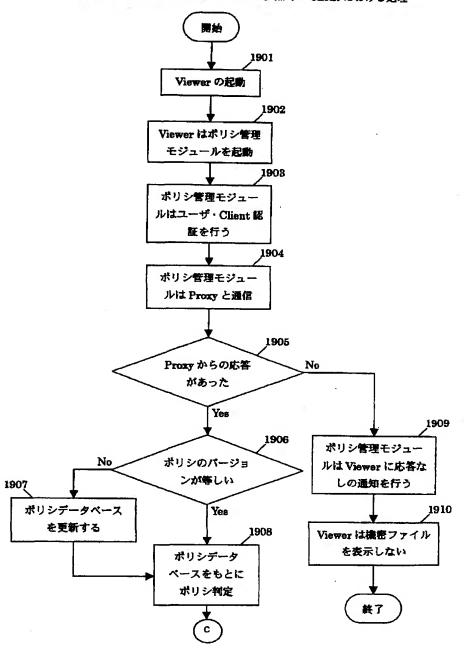
[図17]

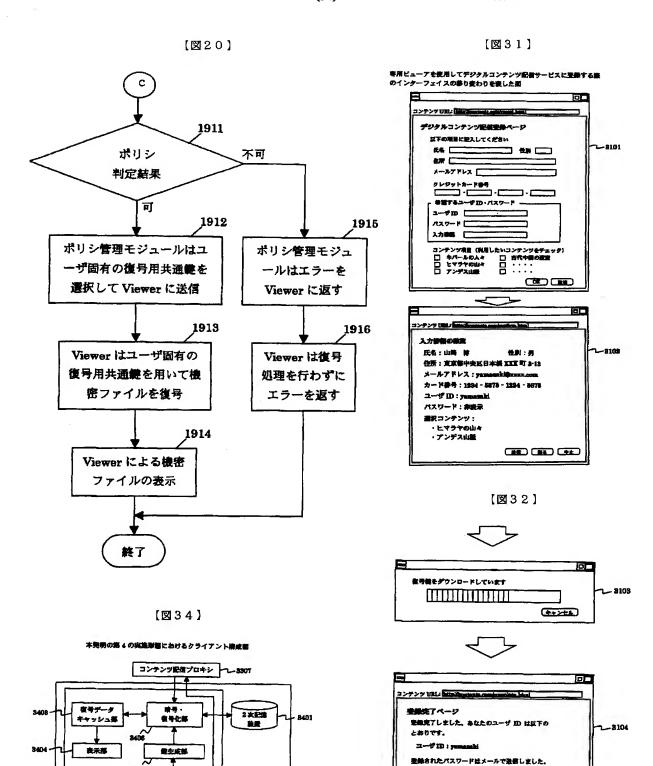
Web サーバ上のファイル参照時の Client における処理のフローチャート



[図19]

2次配億装置に保存された機密ファイル参照時の Client における処理





クレジット カードデータ

クライアント 8808

ハードコピー

兼止モジュール

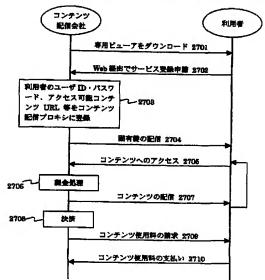
ハッシュ生成部

パスワードを忘れた場合はヘルプデスクまでメー

ルでおたずねください。

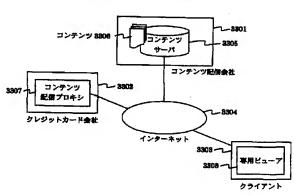
[図27]

コンテンツ配債サービスにおける全体の流れを特系列で示した国



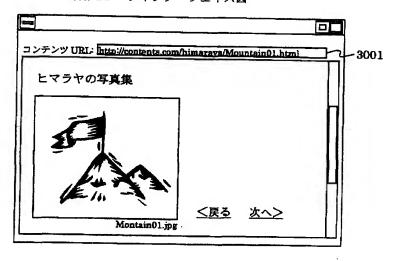
【図33】

本発明におけるデジタルコンテンツ配信システムの 第4の実施形態を示した全体構成圏



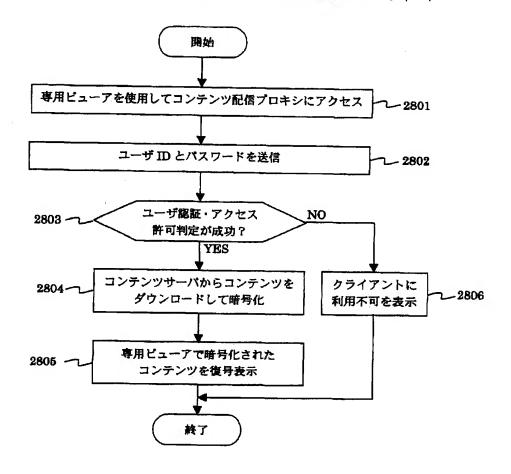
[図30]

専用ピューアインターフェイス図



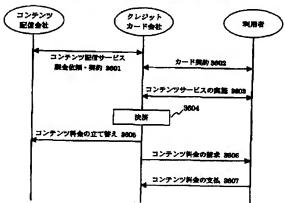
[図28]

コンテンツをダウンロードして専用ビューアで閲覧する際のフローチャート



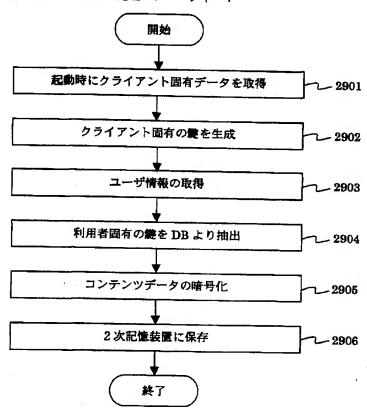
[図36]

コンテンツ配信サービス全体の技れを時系列で示した個



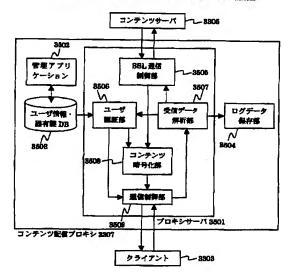
【図29】

クライアントにコンテンツデータを保存する際の 専用ビューアが行う処理のフローチャート



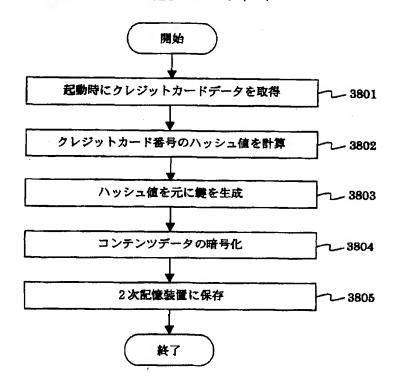
[図35]

本発明の第4の実施形態におけるコンテンツ配信プロキシ構成図



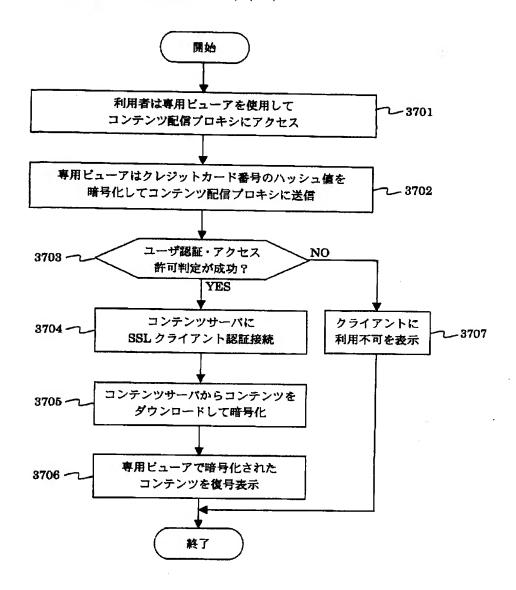
[図38]

クライアントにコンテンツデータを保存する際 の専用ピューアが行う処理のフローチャート

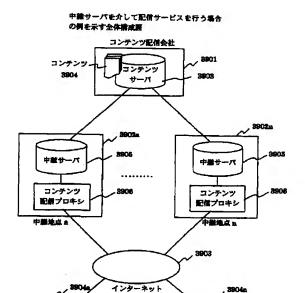


【図37】

コンテンツをダウンロードして専用ビューアで閲覧 する際のシステム全体のフローチャート



[図39]



[図40]

